

## P C T

## 国際調査報告

(法 8 条、法施行規則第40、41条)

〔P C T 1 8 条、P C T 規則43、44〕

出願人又は代理人 の書類記号 516935W001	今後の手続きについては、国際調査報告の送付通知様式(P C T / I S A / 2 2 0) 及び下記 5 を参照すること。	
国際出願番号 P C T / J P 0 0 / 0 4 6 8 1	国際出願日 (日.月.年) 1 3 . 0 7 . 0 0	優先日 (日.月.年) 2 6 . 0 8 . 9 9
出願人 (氏名又は名称) 三菱電機株式会社		

国際調査機関が作成したこの国際調査報告を法施行規則第41条 (P C T 1 8 条) の規定に従い出願人に送付する。  
この写しは国際事務局にも送付される。

この国際調査報告は、全部で 2 ページである。

☐ この調査報告に引用された先行技術文献の写しも添付されている。

## 1. 国際調査報告の基礎

a. 言語は、下記に示す場合を除くほか、この国際出願がされたものに基づき国際調査を行った。

☐ この国際調査機関に提出された国際出願の翻訳文に基づき国際調査を行った。

b. この国際出願は、ヌクレオチド又はアミノ酸配列を含んでおり、次の配列表に基づき国際調査を行った。

☐ この国際出願に含まれる書面による配列表

☐ この国際出願と共に提出されたフレキシブルディスクによる配列表

☐ 出願後に、この国際調査機関に提出された書面による配列表

☐ 出願後に、この国際調査機関に提出されたフレキシブルディスクによる配列表

☐ 出願後に提出した書面による配列表が出願時における国際出願の開示の範囲を超える事項を含まない旨の陳述書の提出があった。

☐ 書面による配列表に記載した配列とフレキシブルディスクによる配列表に記載した配列が同一である旨の陳述書の提出があった。

2. ☐ 請求の範囲の一部の調査ができない (第 I 欄参照)。

3. ☐ 発明の単一性が欠如している (第 II 欄参照)。

4. 発明の名称は ☒ 出願人が提出したものを承認する。

☐ 次に示すように国際調査機関が作成した。

5. 要約は ☒ 出願人が提出したものを承認する。

☐ 第 III 欄に示されているように、法施行規則第47条 (P C T 規則38.2(b)) の規定により国際調査機関が作成した。出願人は、この国際調査報告の発送の日から 1 カ月以内にこの国際調査機関に意見を提出することができる。

6. 要約書とともに公表される図は、

第 2 図とする。 ☒ 出願人が示したとおりである。

☐ なし

☐ 出願人は図を示さなかった。

☐ 本図は発明の特徴を一層よく表している。

**This Page Blank (uspto)**

## A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl.<sup>7</sup> H04B 7/26,  
H04J 13/04

## B. 調査を行った分野

## 調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl.<sup>7</sup> H04B 1/69-1/713, 7/24-7/26,  
H04Q 7/06-7/38,  
H04J 13/00-13/06

## 最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報 1992-1996年  
日本国公開実用新案公報 1971-2000年  
日本国登録実用新案公報 1994-2000年  
日本国実用新案登録公報 1996-2000年

## 国際調査で使用した電子データベース (データベースの名称、調査に使用した用語)

## C. 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
P, A	JP, 2000-151557, A (日本電気株式会社) 30. 5月. 2000 (30. 05. 00) 全頁, 第1-14図 & GB, 2345414, A	1-15
A	JP, 10-178413, A (日本電気株式会社) 30. 6月. 1998 (30. 06. 98) 全頁, 第1-5図 & US, 6097713, A	1-15

☐ C欄の続きにも文献が列挙されている。

☐ パテントファミリーに関する別紙を参照。

## \* 引用文献のカテゴリー

- 「A」 特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの  
「E」 国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの  
「L」 優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献 (理由を付す)  
「O」 口頭による開示、使用、展示等に言及する文献  
「P」 国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

- の日の後に公表された文献  
「T」 国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの  
「X」 特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの  
「Y」 特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの  
「&」 同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日 29. 09. 00

国際調査報告の発送日

10.10.00

国際調査機関の名称及びあて先  
日本国特許庁 (ISA/JP)  
郵便番号 100-8915  
東京都千代田区霞が関三丁目4番3号

特許庁審査官 (権限のある職員)  
齋藤 哲

5 J 4232

電話番号 03-3581-1101 内線 3534

**This Page Blank (uspto)**

# PCT/ISA/210 2001

## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP00/04681

**A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER**  
 Int.Cl<sup>7</sup> H04B 7/26,  
 H04J 13/04

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

**B. FIELDS SEARCHED**

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

Int.Cl<sup>7</sup> H04B 1/69-1/713, 7/24-7/26,  
 H04Q 7/06-7/38,  
 H04J 13/00-13/06

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Jitsuyo Shinan Koho	1992-1996	Toroku Jitsuyo Shinan Koho	1994-2000
Kokai Jitsuyo Shinan Koho	1971-2000	Jitsuyo Shinan Toroku Koho	1996-2000

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)

**C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT**

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
P, A	JP, 2000-151557, A (NEC Corporation), 30 May, 2000 (30.05.00), Full text; Figs. 1 to 14 & GB, 2345414, A	1-15
A	JP, 10-178413, A (NEC Corporation), 30 June, 1998 (30.06.98), Full text; Figs. 1 to 5 & US, 6097713, A	1-15

☐ Further documents are listed in the continuation of Box C.

☐ See patent family annex.

\* Special categories of cited documents:  
 "A" document defining the general state of the art which is not  
 considered to be of particular relevance  
 "E" earlier document but published on or after the international filing  
 date  
 "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is  
 cited to establish the publication date of another citation or other  
 special reason (as specified)  
 "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other  
 means  
 "P" document published prior to the international filing date but later  
 than the priority date claimed

"T" later document published after the international filing date or  
 priority date and not in conflict with the application but cited to  
 understand the principle or theory underlying the invention  
 "X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be  
 considered novel or cannot be considered to involve an inventive  
 step when the document is taken alone  
 "Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be  
 considered to involve an inventive step when the document is  
 combined with one or more other such documents, such  
 combination being obvious to a person skilled in the art  
 "&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search  
 29 September, 2000 (29.09.00)

Date of mailing of the international search report  
 10 October, 2000 (10.10.00)

Name and mailing address of the ISA/  
 Japanese Patent Office

Authorized officer

Facsimile No.

Telephone No.

**This Page Blank (uspto)**

PATENT COOPERATION TREATY

PCT



From the INTERNATIONAL BUREAU

To:

MIYATA, Kaneo  
Mitsubishi Denki Kabushiki Kaisha  
2-3, Marunouchi 2-chome  
Chiyoda-ku, Tokyo 100-8310  
JAPON

**NOTICE INFORMING THE APPLICANT OF THE  
COMMUNICATION OF THE INTERNATIONAL  
APPLICATION TO THE DESIGNATED OFFICES**

(PCT Rule 47.1(c), first sentence)

Date of mailing (day/month/year) 08 March 2001 (08.03.01)		<b>IMPORTANT NOTICE</b>	
Applicant's or agent's file reference 516935WO01			
International application No. PCT/JP00/04681	International filing date (day/month/year) 13 July 2000 (13.07.00)	Priority date (day/month/year) 26 August 1999 (26.08.99)	
Applicant MITSUBISHI DENKI KABUSHIKI KAISHA et al			

1. Notice is hereby given that the International Bureau has communicated, as provided in Article 20, the international application to the following designated Offices on the date indicated above as the date of mailing of this Notice:

US

In accordance with Rule 47.1(c), third sentence, those Offices will accept the present Notice as conclusive evidence that the communication of the international application has duly taken place on the date of mailing indicated above and no copy of the international application is required to be furnished by the applicant to the designated Office(s).

2. The following designated Offices have waived the requirement for such a communication at this time:

CN,EP

The communication will be made to those Offices only upon their request. Furthermore, those Offices do not require the applicant to furnish a copy of the international application (Rule 49.1(a-bis)).

3. Enclosed with this Notice is a copy of the international application as published by the International Bureau on 08 March 2001 (08.03.01) under No. WO 01/17140

**REMINDER REGARDING CHAPTER II (Article 31(2)(a) and Rule 54.2)**

If the applicant wishes to postpone entry into the national phase until 30 months (or later in some Offices) from the priority date, a demand for international preliminary examination must be filed with the competent International Preliminary Examining Authority before the expiration of 19 months from the priority date.

It is the applicant's sole responsibility to monitor the 19-month time limit.

Note that only an applicant who is a national or resident of a PCT Contracting State which is bound by Chapter II has the right to file a demand for international preliminary examination.

**REMINDER REGARDING ENTRY INTO THE NATIONAL PHASE (Article 22 or 39(1))**

If the applicant wishes to proceed with the international application in the national phase, he must, within 20 months or 30 months, or later in some Offices, perform the acts referred to therein before each designated or elected Office.

For further important information on the time limits and acts to be performed for entering the national phase, see the Annex to Form PCT/IB/301 (Notification of Receipt of Record Copy) and Volume II of the PCT Applicant's Guide.

The International Bureau of WIPO 34, chemin des Colombettes 1211 Geneva 20, Switzerland	Authorized officer  J. Zahra
Facsimile No. (41-22) 740.14.35	Telephone No. (41-22) 338.83.38

**This Page Blank (uspto)**



(19) 世界知的所有権機関  
国際事務局



(43) 国際公開日  
2001年3月8日 (08.03.2001)

PCT

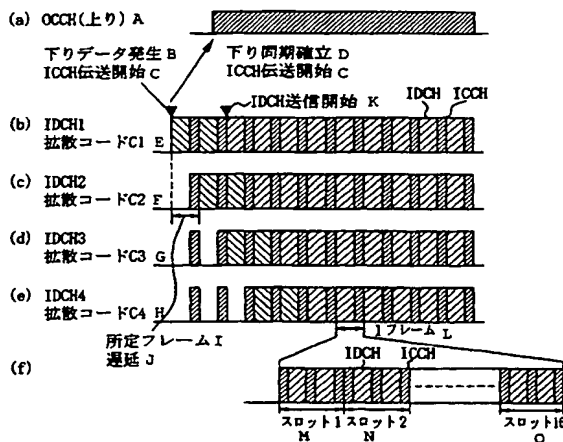
(10) 国際公開番号  
WO 01/17140 A1

- (51) 国際特許分類: H04B 7/26, H04J 13/04  
(21) 国際出願番号: PCT/JP00/04681  
(22) 国際出願日: 2000年7月13日 (13.07.2000)  
(25) 国際出願の言語: 日本語  
(26) 国際公開の言語: 日本語  
(30) 優先権データ:  
特願平11/239404 1999年8月26日 (26.08.1999) JP  
(71) 出願人 (米国を除く全ての指定国について): 三菱電機株式会社 (MITSUBISHI DENKI KABUSHIKI KAISHA) [JP/JP]; 〒100-8310 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 Tokyo (JP).  
(72) 発明者; および  
(75) 発明者/出願人 (米国についてのみ): 菊地信夫 (KIKUCHI, Nobuo) [JP/JP], 渋谷昭宏 (SHIBUYA, Akihiro) [JP/JP]; 〒100-8310 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三菱電機株式会社内 Tokyo (JP).  
(74) 代理人: 宮田金雄, 外 (MIYATA, Kaneo et al.); 〒100-8310 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三菱電機株式会社内 Tokyo (JP).  
(81) 指定国 (国内): CN, US.  
(84) 指定国 (広域): ヨーロッパ特許 (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE).

[続葉有]

(54) Title: CDMA MOBILE COMMUNICATION STATION, CDMA MOBILE COMMUNICATION SYSTEM, AND CDMA PACKET TRANSMISSION METHOD

(54) 発明の名称: CDMA移動通信局、CDMA移動通信システムおよびCDMAパケット伝送方式



A...OCCH (UPSTREAM)  
B...DOWNSTREAM DATA HAS OCCURRED  
C...START OF ICCH TRANSMISSION  
D...ESTABLISHMENT OF DOWNSTREAM SYNCHRONIZATION  
E...SPREADING CODE C1  
F...SPREADING CODE C2  
G...SPREADING CODE C3  
H...SPREADING CODE C4  
I...PREDETERMINED FRAME  
J...DELAY  
K...START OF IDCH TRANSMISSION  
L...ONE FRAME  
M...SLOT 1  
N...SLOT 2  
O...SLOT 16

(57) Abstract: A CDMA mobile communication system in which an abrupt change of transmission power is prevented when packet data concerning a call is transmitted wirelessly through data channels by sharing predetermined control information even if transmission is allowed only when there is packet data. A transmission station inhibits data transmission until packet data occurs. In such a state, if packet data occurs, the transmission station starts data transmission through a first data channel (IDCH1) in response to the occurrence of packet data. Then the transmission station starts data transmission through second, third, and fourth data channels (IDCH2, IDCH3, IDCH4) in order every frame. Thus, an abrupt increase of transmission power is prevented, unlike the case where simultaneous data transmission through all the data channels (IDCH1-IDCH4) is started.

[続葉有]



添付公開書類:  
— 国際調査報告書

2文字コード及び他の略語については、定期発行される各PCTガゼットの巻頭に掲載されている「コードと略語のガイダンスノート」を参照。

(57) 要約:

1つの呼に係るパケットデータを所定の制御情報を共用して複数のデータチャネルを介して無線伝送する場合に、パケットデータが有る場合に限って伝送動作を許容するときでも、伝送電力の急激な変化を抑制できるCDMA移動通信システムを提供する。送信局は、パケットデータが発生するまではデータ伝送を禁止している。このような状況においてパケットデータが発生した場合、送信局は、これに応答して第1データチャネルIDCH1を介したデータ伝送を開始する。その後、送信局は、1フレーム経過するたびに、第2、第3および第4データチャネルIDCH2、IDCH3およびIDCH4を介したデータ伝送を順次開始する。これにより、すべてのデータチャネルIDCH1～IDCH4を介したデータ伝送を同時に開始する場合に比べて、伝送電力の急激な増大を抑制できる。

## 明 細 書

CDMA移動通信局、CDMA移動通信システムおよびCDMAパケット伝送方式

5

## 技術分野

この発明は、マルチコード伝送、閉ループ伝送電力制御およびDTX (Discontinuous Transmission)制御を適用するCDMA(Code Division Multiple Access)移動通信システムおよびこのCDMA移動通信システムに適用されるCDMA移動通信局ならびにCDMAパケット伝送方式に関するものである。

10

## 背景技術

CDMAは、異なる拡散コードを1つの呼ごとにそれぞれ割り当ててパケットデータを拡散することにより、同一の周波数上に複数の呼を多重している。この特徴を利用してさらなる高速伝送を実現するための方式として、1つの呼に対して複数の拡散コードをそれぞれ使用する複数のデータチャネルを割り当てるマルチコード伝送方式がある。このマルチコード伝送方式は、たとえば、社団法人電波産業界(ARIB)で策定されたエアインタフェース仕様”Specification of Air-Interface for the 3G Mobile System Ver.1.0”に開示されている。

15

20

この仕様書に開示されたマルチコード伝送方式は、第21図に示すように、1つの呼に対して複数の拡散コード(この例では4コード：拡散コードC1、C2、C3、C4)をそれぞれ使用する複数のデータチャネルDPCH1、DPCH2、DPCH3およびDPCH4(DPCH : Dedicated Physical CHannel)を同時に使用する。この場合、1つの呼

25

に係るパケットデータをフレーム単位で各データチャネルDPCH1～DPCH4に並列に割り振る。これにより、1つの呼のパケットデータを1つのデータチャネルを介して伝送する場合の複数倍（この例では4倍）の速度で伝送することができる。

また、上記マルチコード伝送方式は、すべてのチャネルDPCH1～DPCH4に対して、同期確立のためのパイロットシンボル、いわゆる閉ループ伝送電力のためのTPC(Transmitter Power Control)シンボルおよび上位の論理的なチャネル多重のためのTFCI(Transport Format Combination Indicator)シンボルを含む制御情報を付加する。

この場合、制御情報は同一の拡散コード（この例では拡散コードC1）で拡散し、各データチャネルDPCHに対して共用されている。すなわち、同一の制御情報が各チャネルDPCH1～DPCH4に対して共通の制御チャネルを介して伝送される。したがって、マルチコード伝送に関わるすべてのデータチャネルDPCH1～DPCH4は同一タイミングで伝送されることになる。

ところで、伝送電力（送信電力）を制御する技術として、いわゆる閉ループ伝送電力制御が知られている。閉ループ伝送電力制御とは、次のような処理である。受信側において受信電力対干渉電力比（SIR:Signal to Interference Ratio）を測定し、この測定されたSIRを基準値と比較し、伝送電力の増加または減少を送信側に指示する。この場合、増加幅および減少幅は、予め定められた一定値に設定されている。一方、送信側は、伝送電力の増加または減少の指示に従って上記一定値ずつ伝送電力を増加または減少させる。

また、伝送電力を制御する技術としては、さらに、DTX制御も知られている。DTX制御は、たとえば、上記仕様書に開示されている。DTX制御は、伝送すべきパケットデータが無い場合には伝送動作を禁止

し、伝送すべきパケットデータが発生した場合に伝送動作を開始するものである。

以上のように、マルチコード伝送は1つの呼に対して複数のデータチャネルを割り当てるものであるから、伝送電力の増大が懸念される。そこで、マルチコード伝送に上記閉ループ伝送電力制御およびD T X制御を適用し、伝送電力を制御することが考えられる。

しかしながら、上述のように制御情報を共用するマルチコード伝送においては、1つの呼に対して割り当てられている複数のデータチャネルに係る伝送は同じタイミングで開始および停止される。したがって、このマルチコード伝送にD T X制御を適用した場合、伝送電力が急激に増大したり減少したりする。そのため、閉ループ伝送電力制御が追従できなくなる。ゆえに、他ユーザに係る移動局と基地局との間の伝送品質の劣化を招いたり、他ユーザに係る移動局および基地局において無駄な電力消費が発生するなどの問題があった。

より詳述すれば、伝送電力が急激に増大する場合、他ユーザへの干渉電力も急激に増加することになる。一方、閉ループ伝送電力制御は、上述のように、予め定められた一定値ずつしか伝送電力を増加することができない。したがって、上記一定値以上に他ユーザへの干渉電力の増大が急激であると、他ユーザに係る移動局および基地局は、伝送電力を十分に増加するまでに時間がかかることになる。そのため、他ユーザに係る移動局および基地局は、干渉電力の大きな状態で伝送を行わなければならないから、伝送品質が劣化することになる。

また、伝送電力が急激に減少する場合、他ユーザへの干渉電力も急激に低下することになる。この場合、上記一定値以上に他ユーザへの干渉電力の減少が急激であると、他ユーザに係る移動局および基地局は、伝送電力を必要最小限に低下させるまでに時間がかかることになる。この

場合、他ユーザに係る移動局および基地局は、必要最低限の伝送品質を保つための伝送電力よりも大きな伝送電力で伝送を継続することになるから、無駄な電力を消費することになる。

#### 発明の開示

本発明は、上述の問題を解消するためになされたものであり、1つの呼に係るパケットデータを所定の制御情報を共用して複数のデータチャネルを介して無線伝送する場合に、パケットデータが有る場合に限って伝送動作を許容するときでも、伝送電力の急激な変化を抑制できるCDMA移動通信局およびCDMA移動通信システムならびにCDMAパケット伝送方式を提供することを目的としている。

この目的を達成するために、CDMA移動通信における1つの呼に係るパケットデータを所定の制御情報を共用して複数のデータチャネルを介して無線伝送するマルチコード伝送手段からと、このマルチコード伝送手段により伝送されたパケットデータを受信した通信相手局からの伝送電力の増加または減少の指示に基づいて、上記パケットデータを伝送する際の伝送電力を制御する伝送電力制御手段と、上記パケットデータが発生するまでは上記マルチコード伝送手段における伝送を開始させずに、上記パケットデータが発生した場合に、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記パケットデータの伝送を上記データチャネル単位で所定時間ずらして開始させる伝送開始制御手段とを含むものを提供する。

また、CDMA移動通信における1つの呼に係るパケットデータを所定の制御情報を共用して複数のデータチャネルを介して無線伝送するマルチコード伝送手段と、このマルチコード伝送手段により伝送されたパケットデータを受信した通信相手局からの伝送電力の増加または減少の指示に基づいて、上記パケットデータを伝送する際の伝送電力を制御す

る伝送電力制御手段と、上記マルチコード伝送手段により伝送されているパケットデータが無くなるまでは上記マルチコード伝送手段による伝送を停止させずに、上記パケットデータが無くなった場合に、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記データチャネルを介したデータ伝送を上記データチャネル単位で所定時間ずらして停止させる伝送停止制御手段とを含むものを提供する。

#### 図面の簡単な説明

第1図は、この発明の実施例1に係るCDMA移動通信システムの全体構成を示す概念図である。

第2図は、この発明の実施例1に係る下りパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第3図は、この発明の実施例1に係る上りパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第4図は、この発明の実施例2に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第5図は、この発明の実施例2に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第6図は、この発明の実施例2に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第7図は、この発明の実施例3に係る移動局および基地局の内部構成を示すブロック図である。

第8図は、この発明の実施例3に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するためのフローチャートである。

第9図は、この発明の実施例4に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第 10 図は、この発明の実施例 4 に係るパケットデータのマルチコード伝送をより具体的に説明するための図である。

第 11 図は、この発明の実施例 5 に係る伝送開始制御処理を説明するためのフローチャートである。

第 12 図は、この発明の実施例 6 に係る下りパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第 13 図は、この発明の実施例 6 に係る上りパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第 14 図は、この発明の実施例 7 に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第 15 図は、この発明の実施例 7 に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第 16 図は、この発明の実施例 7 に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第 17 図は、この発明の実施例 8 に係る伝送停止制御処理を説明するためのフローチャートである。

第 18 図は、この発明の実施例 9 に係る伝送停止制御処理を説明するための図である。

第 19 図は、この発明の実施例 9 に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。

第 20 図は、この発明の実施例 10 に係る伝送停止制御処理を説明するためのフローチャートである。

第 21 図は、従来のマルチコード伝送を説明するための図である。

#### 発明を実施するための最良の形態

以下では、この発明の実施例を、添付図面を参照して詳細に説明する。



### 実施例 1 .

第 1 図は、この発明の実施例 1 に係る C D M A 移動通信システムの全体構成を示す概念図である。この C D M A 移動通信システムは、移動局 1 および基地局 2 を備えている。移動局 1 は、携帯電話機などから構成される。基地局 2 は、固有のセル 3 を形成する。この C D M A 移動通信システムは、基地局 2 と当該基地局 2 のセル 3 内に存在する移動局 1 との間でパケットデータを無線でマルチコード伝送することにより、移動通信を実現する。

より具体的には、移動局 1 および基地局 2 は、データチャネル D C H ( D P D C H : Dedicated Physical Data CHannel) および制御チャネル C C H ( D P C C H : Dedicated Physical Control CHannel) を利用して無線通信する。さらに具体的には、基地局 2 は、移動局 1 に対して下りデータチャネル I D C H および下り制御チャネル I C C H を介して下りパケットデータおよび制御情報をそれぞれ伝送する。また、移動局 1 は、基地局 2 に対して上りデータチャネル O D C H および上り制御チャネル O C C H を介して上りパケットデータおよび制御情報をそれぞれ伝送する。

移動局 1 および基地局 2 は、パケットデータを伝送する場合、いわゆる閉ループ伝送電力制御を使用することにより、伝送電力を制御している。より詳述すれば、移動局 1 は、基地局 2 から伝送されてきた自局宛のパケットデータの電力と他ユーザに係る移動局 1 宛のパケットデータなどの電力（干渉電力）とに基づいて S I R を測定する。その後、移動局 1 は、この測定された S I R を基準値と比較し、自局宛のパケットデータの伝送電力の増加または減少を基地局 2 に指示する。この場合、増加幅および減少幅は、それぞれ、予め定められた一定値である。一方、基地局 2 は、移動局 1 からの指示に従って当該移動局 1 宛のパケットデ

一タの伝送電力を上記一定値だけ増加または減少する。

また、基地局 2 は、移動局 1 から伝送されてきたパケットデータの電力と他ユーザに係る移動局 1 から伝送されてきたパケットデータなどの電力（干渉電力）とに基づいて、S I R を測定する。その後、基地局 2 は、この測定された S I R を基準値と比較し、自局宛のパケットデータの伝送電力の増加または減少を移動局 1 に指示する。この場合、増加幅および減少幅は、それぞれ、予め定められた一定値である。一方、移動局 1 は、基地局 2 からの指示に従ってパケットデータの伝送電力を上記一定値だけ増加または減少する。

さらに、移動局 1 および基地局 2 は、閉ループ伝送電力制御に加えて、いわゆる D T X 制御も使用することにより、伝送電力を制御している。より具体的には、移動局 1 および基地局 2 は、伝送すべきパケットデータが発生するまでは伝送動作を禁止しパケットデータが発生した場合に伝送動作を開始する。また、移動局 1 および基地局 2 は、伝送すべきパケットデータが無くなるまでは伝送動作を継続しパケットデータが無くなった場合に伝送動作を停止する。

以上のように、移動局 1 および基地局 2 の伝送電力を制御することにより、一定以上の伝送品質の確保を図っている。

第 2 図は、下りパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。基地局 2 は、1 つの呼に対して 4 つの下りデータチャネル I D C H を割り当てることにより、高速なマルチコード伝送を実現する。すなわち、基地局 2 は、パケットデータをフレーム単位に分割し、各データフレームを 4 つの下りデータチャネル I D C H に適当に割り振ることにより、並列伝送を実行する。

より具体的には、基地局 2 は、第 2 図(b)ないし(e)に示すように、1 つの呼に係るパケットデータに対して 4 つの拡散コード C 1、C 2、C

3、C 4を使用する4つのデータチャネル、すなわち下り第1データチャネル I D C H 1、下り第2データチャネル I D C H 2、下り第3データチャネル I D C H 3および下り第4データチャネル I D C H 4を割り当てる。

基地局2において作成されるデータフレームの構成は、第2図(f)に示すようになっている。すなわち、データフレームは、16のロットからなる。1つのロットは、データシンボルと、同期確立のためのパイロットシンボル、閉ループ伝送電力制御に使用する T P Cシンボルおよび上位の論理的なチャネル多重に使用する T F C Iシンボルを含む制御シンボルとを有している。

基地局2は、伝送すべき下りパケットデータが無く、下りパケットデータの伝送を保留している状態において、下りパケットデータが発生したか否かを監視している。下りパケットデータが発生した場合、基地局2は、このデータ発生直後のデータ伝送タイミングを基準タイミングとし、この基準タイミングに応答して下り第1データチャネル I D C H 1を介した伝送を開始する。このように、基地局2は、いわゆる D T X制御を行っている。

具体的には、基地局2は、第2図(b)に示すように、予め定められた数のダミーフレームを下り第1データチャネル I D C H 1を介して伝送した後、パケットデータの所定フレームを下り第1データチャネル I D C H 1を介して伝送する。この場合、パケットデータのフレームに含まれる制御シンボルは、下り第1データチャネル I D C H 1とは異なる下り制御チャネル I C C Hを介して伝送される。この下り制御チャネル I C C Hは、この実施例1においては拡散コード C 1を使用するチャネルである。なお、上り制御チャネル O C C Hについては、第2図(a)に示すように、下り同期確立により伝送を開始する。

また、基地局 2 は、第 2 図(c)に示すように、上記基準タイミングから所定フレーム遅延したタイミングに応答して、上記と同じ数のダミーフレームを下り第 2 データチャネル I D C H 2 を介して伝送する。その後、基地局 2 は、パケットデータの所定フレームを下り第 2 データチャネル I D C H 2 を介して伝送する。この場合、基地局 2 は、下り第 2 データチャネル I D C H 2 の伝送開始タイミングを基準タイミングとして更新する。

さらに、基地局 2 は、第 2 図(d)に示すように、この新たな基準タイミングから上記所定フレーム遅延したタイミングに応答して、ダミーフレームおよびパケットデータの所定フレームを下り第 3 データチャネル I D C H 3 を介して伝送する。さらにまた、基地局 2 は、第 2 図(e)に示すように、下り第 3 データチャネル I D C H 3 の伝送開始タイミングである基準タイミングから上記所定フレーム遅延したタイミングに応答して、ダミーフレームおよびパケットデータの所定フレームを下り第 4 データチャネル I D C H 4 を介して伝送する。

第 3 図は、上りパケットデータのマルチコード伝送について説明するための図である。移動局 1 は、上りパケットデータが発生するまではデータ伝送を保留している。この状況において、上りパケットデータが発生した場合、移動局 1 は、このデータ発生直後のデータ伝送タイミングである基準タイミングに응答して、予め定められた数のダミーフレームを上り第 1 データチャネル O D C H 1 を介して伝送した後これに続けてパケットデータを上り第 1 データチャネル O D C H 1 を介して伝送する。また、移動局 1 は、上記基準タイミングから所定フレーム遅延したタイミングに응答して、上り第 2 データチャネル O D C H 2 を介した伝送を開始し、さらに所定フレーム遅延するたびに、上り第 3 データチャネル O D C H 3 および上り第 4 データチャネル O D C H 4 を介した伝送を開

始する。なお、下り制御チャネル I C C H については、第 3 図(a)に示すように、上り同期確立により伝送を開始する。

このように、この実施例 1 によれば、パケットデータが発生するまでデータ伝送を保留している状況においてパケットデータの発生に応答して伝送を開始する際に、1つの呼に割り当てられているすべてのデータチャネル D C H について同時に伝送開始するのではなく、所定フレームの遅延において 1 データチャネル D C H ずつ順に伝送を開始する。したがって、伝送電力の急激な増大を抑制することができる。

そのため、他ユーザに対する干渉電力の急激な増大を抑制できる。数値例を挙げれば、 $-15 \text{ dB } \mu \sim +50 \text{ dB } \mu$  程度の電力抑制を実現できる。ゆえに、移動局 1 および基地局 2 は、閉ループ伝送電力制御を良好に行うことができる。より具体的には、移動局 1 にてデータ伝送が開始された場合、他ユーザに係る移動局 1 は、基地局 2 から指示された伝送電力の増大を、データ伝送を開始した移動局 1 の電力増大に追随して行うことができる。また、基地局 2 にて移動局 1 宛のデータ伝送が開始された場合、基地局 2 は、他ユーザに係る移動局 1 から指示された伝送電力の増大を、上記データ伝送を開始したことによる電力増大に追随して行うことができる。よって、他ユーザに係る移動局 1 と基地局 2 との間の伝送品質の低下を防ぐことができる。そのため、高信頼性の C D M A 移動通信システムを構築できる。

## 実施例 2 .

第 4 図は、この発明の実施例 2 に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。この実施例 2 は、上記実施例 1 をより具体的に説明するためのものである。

【 0 0 3 3 】

移動局 1 または基地局 2 からなる送信局は、たとえば第 4 図(a)に示すように、1つの呼に係るパケットデータ A、B、C、…を、それぞれ複数のフレーム (A-1、A-2、A-3、A-4)、(B-1、B-2、B-3) および (C-1、C-2、C-3、C-4、C-5、C-6、C-7) に分割する。また、送信局は、第 4 図(b)、(c)、(d)および(e)に示すように、1つの呼に係るパケットデータ A、B、C、…に対して 4つの拡散コード C1、C2、C3、C4を使用する第1データチャネル DCH1、第2データチャネル DCH2、第3データチャネル DCH3 および第4データチャネル DCH4を割り当てる。この拡散コード数すなわちデータチャネル数は、マルチコード数 Ccode として予め設定されている。この第4図の例では、マルチコード数 Ccode は 4 に設定されている。

送信局は、上記生成された複数のフレームを第1ないし第4のいずれかのデータチャネル DCH1～DCH4を利用して伝送する。この場合、送信局は、1つのデータチャネル DCHごとに伝送開始タイミングを異ならせる。このとき、同じ伝送開始タイミングとなるチャネル数、すなわち拡散コード数は、同時処理コード数 Cnum として予め設定されている。この第4図の例では、同時処理コード数 Cnum は 1 に設定されている。また、伝送開始タイミングの遅延幅は、フレーム単位で予め設定されている。より具体的には、伝送開始タイミングの遅延幅は、遅延フレーム数 Cfrm として予め設定されている。遅延フレーム数 Cfrm は、たとえば、マルチコード数 Ccode を 1つ増加することによる干渉電力の増加に対して、TPCシンボルを利用した伝送電力制御に追随するために必要な時間に基づいて決定される。この第4図の例では、遅延フレーム数 Cfrm は 1 に設定されている。

さらに詳述すれば、送信局は、パケットデータが発生した場合、このデータ発生直後のデータ伝送タイミングに相当する基準タイミングに応

答して、第1データチャネルDCH1を介した1つのダミーフレームdmyの伝送を開始する。なお、ダミーフレームdmyは2フレーム以上であってもよい。次いで、送信局は、このダミーフレームdmyの伝送終了に応答して、パケットデータに係るデータフレームを第1データチャネルDCH1を介して伝送する。また、送信局は、第1データチャネルDCH1を介したダミーフレームdmyの伝送開始から1フレーム経過したことに応答して、第2データチャネルDCH2を介した1つのダミーフレームdmyの伝送を開始する。そして、送信局は、当該ダミーフレームに続けてデータフレームを第2データチャネルDCH2を介して伝送する。

さらに、送信局は、第2データチャネルDCH2を介したダミーフレームdmyの伝送開始から1フレーム経過したことに応答して、第3データチャネルDCH3を介した1つのダミーフレームdmyの伝送を開始し、当該ダミーフレームdmyに続けてデータフレームの伝送を開始する。さらにまた、送信局は、第3データチャネルDCH3を介したダミーフレームdmyの伝送開始から1フレーム経過したことに応答して、第4データチャネルDCH4を介した1つのダミーフレームdmyの伝送を開始し、当該ダミーフレームdmyに続けてデータフレームの伝送を開始する。

第5図は、遅延フレーム数Cfrmを2に設定した場合におけるパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。すなわち、送信局は、第1データチャネルDCH1に係る伝送を開始した後、2フレームの間隔を空けて第2データチャネルDCH2に係る伝送を開始する。以後、第3データチャネルDCH3および第4データチャネルDCH4についても同様に、第2データチャネルDCH2を介したダミーフレームdmyの伝送開始から2フレーム経過したタイミング、および、第3

データチャネル DCH 3 を介したダミーフレーム dummy の伝送開始から 2 フレーム経過したタイミングにそれぞれ応答して、伝送を開始する。

第 6 図は、遅延フレーム数 Cfrm を 3 に設定し、かつ、同時処理コード数 Cnum を 2 に設定した場合におけるパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。すなわち、送信局は、2 つのデータチャネル DCH に係る伝送を同時に開始する。より具体的には、送信局は、第 1 および第 2 データチャネル DCH 1、DCH 2 に係る伝送を同時に開始した後、3 フレームの間隔を空けて第 3 および第 4 データチャネル DCH 3、DCH 4 に係る伝送を同時に開始する。

以上のようにこの実施例 2 によれば、パケットデータを伝送する際に、遅延フレーム数 Cfrm および同時処理コード数 Cnum を適当に設定することにより、種々のパターンで伝送を開始できる。したがって、伝送電力の増大パターンを任意に設定できる。そのため、周囲の電波環境に適した所望の伝送電力制御を実現できる。

### 実施例 3.

第 7 図は、この発明の実施例 3 に係る移動局 1 および基地局 2 の内部構成を示すブロック図である。この実施例 3 は、上記実施例 1 および 2 をより一層具体的に説明するためのものである。

移動局 1 および基地局 2 は、送信部 10、受信部 20 およびアンテナ部 30 を備えている。送信部 10 は、1 つの無線フレーム生成部 11、1 つの制御部 12、4 つの変調部 13、各変調部 13 に一対一にそれぞれ対応付けて設けられた 4 つの拡散部 14、1 つの合成部 15 および 1 つの送信増幅部 16 を備えている。変調部 13 および拡散部 14 は、1 つの呼に割り当てられているデータチャネル DCH にそれぞれ対応付けられている。この実施例 3 では、1 つの呼に対して 4 つのデータチャネ



ルDCHを割り当てているから、変調部13および拡散部14はこの4つのデータチャンネルDCHにそれぞれ対応付けられている。

受信部20は、1つの受信増幅部21、4つの逆拡散部22、4つの復調部23および1つのパケットデータ抽出部24を備えている。逆拡散部22および復調部23は、送信部10の場合と同様に、1つの呼に割り当てられているデータチャンネルDCHにそれぞれ対応付けられている。アンテナ部30は、送信用アンテナ31と受信用アンテナ32とを備えている。

送信部10には、受信部20から閉ループ伝送電力制御のための種々の情報が与えられるようになっている。具体的には、送信部10には、受信部20において復調されたTPCシンボルおよび受信部20において測定されたSIRが与えられる。送信部10は、TPCシンボルに基づいて相手局の指示に応じた伝送電力の増減を実現するとともに、SIRに基づいて相手局の伝送電力の増減を指示するためのTPCシンボルを設定する。これにより、閉ループ伝送電力制御が実現される。

次に、送信部10および受信部20の内部構成についてさらに詳述する。送信部10に設けられている無線フレーム生成部11は、伝送バッファ11aを備えている。伝送バッファ11aは、伝送すべきパケットデータおよび制御情報を一時的に保持するものである。無線フレーム生成部11は、パケットデータおよび制御情報を受信すると、この受信されたパケットデータおよび制御情報を伝送バッファ11aに蓄積する。

制御部12は、たとえばCPU(Central Processing Unit: 中央演算装置)からなる。制御部12は、パケットデータの発生の有無を検出するために、無線フレーム生成部11内の伝送バッファ11aを常時監視している。すなわち、制御部12は、伝送バッファ11aにパケットデータが蓄積され始めたことを検出すると、下りパケットデータが発生した

と検出する。また、制御部12は、伝送バッファ11aからパケットデータが無くなったことを検出すると、パケットデータが無くなったと検出する。

制御部12は、パケットデータの発生を検出すると、無線フレーム生成部11、変調部13、拡散部14および送信増幅部16の動作を制御し、伝送開始制御処理を実行する。より具体的には、制御部12は、無線フレーム生成部11に対して無線フレームの伝送開始を指示する。この場合、制御部12は、1つの呼に割り当てられている4つのデータチャンネルDCHに対して1または複数ごとに異なる伝送開始タイミングを指示する。

また、制御部12は、受信部20から与えられたSIRに基づいて、送信すべきデータフレーム内のTPCシンボルに設定すべき値を決定する。具体的には、制御部12は、SIRと基準値とを比較し、相手局における伝送電力の増減を決定する。制御部12は、この決定された相手局における伝送電力の増減を相手局に指示すべく、増減に対応するビット情報を無線フレーム生成部11に通知し、次のスロットで送信する制御情報のTPCシンボルとして設定させる。

さらに、制御部12は、変調部13、拡散部14および送信増幅部16の動作開始を指示する。この場合、制御部12は、受信部20から与えられたTPCシンボルに従って送信増幅部16を制御し、伝送電力を調整する。具体的には、制御部12は、無線フレーム内のパケットデータと制御情報とに関し別個に伝送電力制御を実行する。

さらに具体的には、制御部12は、パケットデータに関し、TPCシンボルが伝送電力の増加を示している場合には、所定の一定幅だけ伝送電力が増加するように、送信増幅部16の増幅度を増加させる。また、制御部12は、パケットデータに関し、TPCシンボルが伝送電力の低

下を示している場合には、所定の一定幅だけ伝送電力が低下するように、送信増幅部 16 の増幅度を低下させる。さらに、制御部 12 は、制御情報に関し、1つの呼に割り当てられているデータチャネル DCH の数 Ccode、1 データチャネル当たりの伝送電力  $P_t$  および所定の係数  $\eta$  ( $\eta > 0$ ) に基づいて、 $Ccode \times P_t \times \eta$  の伝送電力となるように、送信増幅部 16 の増幅度を制御する。

伝送開始指示を受けた無線フレーム生成部 11 は、伝送バッファ 11a に蓄積されているパケットデータおよび制御情報に基づいて、所定形式の無線フレームを生成する。たとえば、基地局 2 における無線フレーム生成部 11 は、第 2 図(f)に示すように、パイロットシンボル、データシンボル、TPCシンボル、データシンボルおよびTFCIシンボルをこの順に配置した無線フレームを複数個生成する。この場合における TPCシンボルは、制御部 12 から通知された相手局における伝送電力の増減に応じたビット情報に対応している。

無線フレーム生成部 11 は、この生成された複数個の無線フレームを特定の変調部 13 に選択的に与える。この場合、無線フレーム生成部 11 は、制御部 12 から指示された伝送開始タイミングに応答して、4つのデータチャネル DCH の各々について個別に無線フレームの送出を開始する。ただし、無線フレーム内の制御情報については、4つのデータチャネル DCH で共用するために拡散コード C1 に対応する変調部 13 に与えられる。

各変調部 13 は、それぞれ、この与えられた無線フレームに対して QPSK (Quadrature Phase Shift-Keying) などの所定の一次変調処理を施し、変調フレームを生成する。各変調部 13 は、生成された変調フレームをそれぞれ対応する拡散部 14 に与える。

各拡散部 14 は、それぞれ、この与えられた変調フレームに対して拡

散処理を施し、拡散フレームを生成する。より具体的には、各拡散部 14 には、それぞれ、拡散コード C 1、C 2、C 3 および C 4 が予め設定されている。各拡散部 14 は、それぞれ、与えられた変調フレームと予め設定されている拡散コードとを演算することにより、拡散フレームを生成する。各拡散部 14 は、この拡散フレームを合成部 14 に与える。

合成部 15 は、各拡散部 14 から与えられた 4 つの拡散フレームを 1 つの拡散信号として伝送するために合成する。合成部 15 は、この作成された拡散信号を送信増幅部 16 に与える。送信増幅部 16 は、この拡散信号を制御部 12 の指示に応じた増幅度で増幅した後、送信アンテナ 31 を介して相手局に送信する。

相手局から伝送されてきた拡散信号は、受信アンテナ 32 にて受信された後、受信増幅部 21 に与えられる。受信増幅部 21 は、拡散信号を増幅した後、増幅後の拡散信号を各逆拡散部 22 に与える。逆拡散部 22 には、送信部 10 において使用される異なる拡散コード C 1 ~ C 4 がそれぞれ設定されている。逆拡散部 22 は、拡散部 14 における拡散処理と逆の処理である逆拡散処理を実行する。具体的には、逆拡散部 22 は、それぞれ、拡散信号と設定されている拡散コード C 1 ~ C 4 とを乗積することにより、拡散信号を逆拡散し、復調信号を復元する。復元された復調信号は、復調部 23 に与えられる。

復調部 23 は、変調部 13 における変調処理と逆の処理である復調処理を実行することにより、復調信号からベースバンド信号を復元する。この復元されたベースバンド信号は、パケットデータ抽出部 24 に与えられる。パケットデータ抽出部 24 は、ベースバンド信号からパケットデータを分離抽出する。

また、拡散コード C 1 に対応する復調部 23 は、ベースバンド信号の中から制御情報を抽出し、さらにこの中から T P C シンボルを抽出する。

復調部 23 は、この抽出された T P C シンボルを自局の伝送電力制御のための情報として送信部 10 に設けられている制御部 11 に与える。さらに、拡散コード C1 に対応する復調部 23 は、上記抽出された制御情報の中からパイロットシンボルに基づいて受信電力を求め、この求められた受信電力に基づいて S I R を測定する。この復調部 23 は、この測定された S I R を相手局の伝送電力制御のための情報として送信部 10 に設けられている制御部 11 に与える。

第 8 図は、制御部 12 における伝送開始制御処理をより詳細に説明するためのフローチャートである。制御部 12 は、この伝送開始制御処理をソフトウェアにより実現する。なお、この伝送開始制御処理は、たとえば各処理を実現するハードウェアにより実行するようにしてもよい。

制御部 12 は、予め保有している無線フレームの開始タイミングごとに、パケットデータの有無をチェックする（ステップ S1）。具体的には、制御部 12 は、無線フレーム生成部 11 内の伝送バッファ 11a にパケットデータが蓄積され始めたか否かを判別する。パケットデータが無い場合（ステップ S1 の N O）、制御部 12 は当該伝送開始制御処理を終了し、次の無線フレームの開始タイミングに応答して上記ステップ S1 の処理を再開する。

パケットデータが有る場合（ステップ S1 の Y E S）、制御部 12 は、まず始めに、現使用コード数  $m$  および遅延フレーム数カウンタ値  $f$  を取得するとともに同時処理コード数カウンタ値  $k$  をクリアする（ステップ S2）。その後、制御部 12 は、1つの呼に対して割り当てられているマルチコード数  $Ccode$  と現使用コード数  $m$  とを比較する（ステップ S3）。マルチコード数  $Ccode$  が現使用コード数  $m$  よりも少なければ（ステップ S3 の N O）、割り当てべきすべてのデータチャネル D C H を既に使用しているので、制御部 12 は、当該伝送開始制御処理を終了す

る。一方、マルチコード数  $Ccode$  が現使用コード数よりも多ければ（ステップ S 3 の YES）、制御部 12 は、遅延フレーム数カウント値  $f$  を 1 つインクリメントする（ステップ S 4）。

次いで、制御部 12 は、この遅延フレーム数カウント値  $f$  が予め定められている遅延フレーム数  $Cfrm$  以上であるか否かを判別する（ステップ S 5）。遅延フレーム数カウント値  $f$  が遅延フレーム数  $Cfrm$  未満であれば（ステップ S 5 の NO）、予め設定された遅延タイミングがまだ経過していないから、制御部 12 は、当該処理を終了する。一方、遅延フレーム数カウント値  $f$  が遅延フレーム数  $Cfrm$  以上であれば（ステップ S 5 の YES）、上記遅延タイミングが経過したから、制御部 12 は、まず始めに、次処理の準備のために、遅延フレーム数カウント値  $f$  をクリアする（ステップ S 6）。

次いで、制御部 12 は、同時処理コード数カウント値  $k$  が同時処理コード数  $Cnum$  よりも少ないか否かを判別する（ステップ S 7）。同時処理コード数カウント値  $k$  が同時処理コード数  $Cnum$  よりも少なければ（ステップ S 7 の YES）、制御部 12 は、現使用コード数  $m$  および同時処理コード数カウント値  $k$  を 1 つインクリメントする（ステップ S 8）。その後、制御部 12 は、現使用コード数  $m$  に対応する第  $m$  データチャネル  $DCHm$  に係る伝送を開始する（ステップ S 9）。

次いで、制御部 12 は、現使用コード数  $m$  がマルチコード数  $Ccode$  よりも小さいか否かを判別する（ステップ S 10）。現使用コード数  $m$  がマルチコード数  $Ccode$  よりも大きければ（ステップ S 10 の NO）、すべてのデータチャネル  $DCH$  を既に使用していることになるから、制御部 12 は、当該伝送開始制御処理を終了する。一方、現使用コード数  $m$  がマルチコード数  $Ccode$  よりも小さければ（ステップ S 10 の YES）、余っているデータチャネル  $DCH$  が残っていて、しかもその中に第  $m$  デ

ータチャネルDCH<sub>m</sub>と同時に処理すべきものが残っている可能性がある。そこで、制御部12は、同時処理コード数カウント値kが同時処理コード数Cnumよりも小さいか否かのステップS7の処理を再度実行する。

もしも同時に処理すべきデータチャネルDCHが残っていれば、すなわち同時処理コード数Cnumが2以上であれば、制御部12は、ステップS8において現使用コード数mおよび同時処理コード数カウント値kを1つインクリメントした後、ステップS9においてインクリメント後の第mデータチャネルDCH<sub>m</sub>に係る伝送を開始する。一方、同時に処理すべきデータチャネルDCHが残っていなければ、すなわち同時処理コード数Cnumが1であれば、制御部12は、当該伝送開始制御処理を終了する。

以上のような伝送開始制御処理が実行されることにより、1つの呼に対して4つのデータチャネルDCH1～DCH4を介して伝送が行われる。

#### 実施例4.

第9図は、この発明の実施例4に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。この実施例4の説明では、第7図を必要に応じて参照する。

上記実施例1ないし3では、伝送すべきパケットデータ量の大小にかかわらず1つの呼に対して割り当てられているデータチャネルDCHをすべて使用することとしている。これに対して、この実施例4では、伝送すべきパケットデータ量が少ないときには使用するデータチャネルDCHを制限することとしている。

より詳述すれば、制御部12は、バッファ内データ量Dbufに基づいて、

使用すべきデータチャネル数を決定する。バッファ内データ量  $Dbuf$  は、無線フレーム生成部 11 内の伝送バッファ 11a に蓄積されているパケットデータのデータ量である。より具体的には、制御部 12 は、バッファ内データ量  $Dbuf$  と第  $(m+1)$  伝送開始しきい値  $Tth-(m+1)$  との比較結果およびコード  $(m+1)$  伝送開始時間  $Tstr-(m+1)$  に基づいて、伝送開始すべきデータチャネル  $DCH$  を決定する。

第  $(m+1)$  伝送開始しきい値  $Tth-(m+1)$  およびコード  $(m+1)$  伝送開始時間  $Tstr-(m+1)$  は、伝送環境に応じた適切な値に設定される。より具体的には、平均的にパケットデータの発生量が多い場合および伝送バッファ 11a での滞留を回避する場合、第  $(m+1)$  伝送開始しきい値  $Tth-(m+1)$  は相対的に低い値に設定され、コード  $(m+1)$  伝送開始時間  $Tstr-(m+1)$  は、相対的に短い値に設定される。また、平均的にパケットデータの発生量が少なく、干渉量自体を少なくする場合には、第  $(m+1)$  伝送開始しきい値  $Tth-(m+1)$  は相対的に高い値に設定され、コード  $(m+1)$  伝送開始時間  $Tstr-(m+1)$  は、相対的に長い値に設定される。

マルチコード伝送についてさらに詳述すれば、制御部 12 は、パケットデータが有ると検出したことに応答して、まず始めに、第 1 データチャネル  $DCH1$  を介した伝送を開始する。その後、制御部 12 は、バッファ内データ量  $Dbuf$  が所定のコード 2 伝送開始時間  $Tstr-2$  にわたってコード 2 伝送開始しきい値  $Tth-2$  以上であったタイミングに応答して、第 2 データチャネル  $DCH2$  の伝送を開始する。

さらに、制御部 12 は、バッファ内データ量  $Dbuf$  が所定のコード 3 伝送開始時間  $Tstr-3$  にわたってコード 2 伝送開始しきい値  $Tth-2$  よりも大きなコード 3 伝送開始しきい値  $Tth-3$  以上であったタイミングに応答して、第 3 データチャネル  $DCH3$  の伝送を開始する。さらにまた、制御部 12 は、バッファ内データ量  $Dbuf$  が所定のコード 4 伝送開始時間



Tstr-4にわたってコード3 伝送開始しきい値 Tth-3 よりも大きなコード4 伝送開始しきい値 Tth-4 以上となったタイミングに応答して、第4 データチャンネル DCH 4 の伝送を開始する。

このように、バッファ内データ量 Dbuf に基づいて伝送開始タイミングが決定されるから、他のデータチャンネルの伝送開始からの遅延幅は比較的ランダムとなる。より具体的には、第10図に示すように、第1 データチャンネル DCH 1 と第2 データチャンネル DCH 2 との間の遅延幅は1 フレームで、第2 データチャンネル DCH 2 と第3 データチャンネル DCH 3 との間の遅延幅は3 フレームで、第3 データチャンネル DCH 3 と第4 データチャンネル DCH 4 との間の遅延幅は2 フレームである。

以上のようにこの実施例4によれば、バッファ内データ量 Dbuf が所定の伝送開始時間 Tstr にわたって所定の伝送開始しきい値 Tth 以上であるたびに、各データチャンネル DCH に係る伝送を開始する。したがって、各データチャンネル DCH の伝送開始タイミングはずれる。そのため、上記実施例1と同様に、閉ループ伝送電力制御を良好に行うことができるから、他ユーザに係る移動局1と基地局2との間の伝送品質の低下を防ぐことができる。

しかも、バッファ内データ量 Dbuf が少ない場合には、すべてのデータチャンネル DCH を使用しないこととしている。たとえば、バッファ内データ量 Dbuf がコード4 伝送開始しきい値 Tth-4 を超えない場合、1つの呼に対して割り当てられている4つのデータチャンネル DCH 1～DCH 4のうち3つのデータチャンネル DCH 1～DCH 3だけを使用することとなる。したがって、すべてのデータチャンネル DCH を使用する場合よりも伝送電力の急激な増大を抑制できる。そのため、すべてのデータチャンネル DCH を使用する場合よりも他ユーザに対する干渉電力の急激な増大を抑制できる。

## 実施例 5.

第 11 図は、この発明の実施例 5 に係る伝送開始制御処理を説明するためのフローチャートである。この実施例 5 は、実施例 4 をより具体的に説明するものである。

制御部 12 は、保有している無線フレームの開始タイミングに応答して、最初に現使用コード数  $m$  を取得する（ステップ T1）。次いで、制御部 12 は、この取得された現使用コード数  $m$  が予め設定されているマルチコード数  $Ccode$  よりも小さいか否かを判別する（ステップ T2）。現使用コード数  $m$  がマルチコード数  $Ccode$  よりも大きければ（ステップ T2 の NO）、1 つの呼に対して割り当てられているすべてのデータチャネル DCH を既に使用しているのであるから、制御部 12 は、当該伝送開始制御処理を終了する。

一方、現使用コード数  $m$  がマルチコード数  $Ccode$  以下であれば（ステップ T2 の YES）、制御部 12 は、バッファ内データ量  $Dbuf$  がコード  $m$  伝送開始しきい値  $Tth-(m+1)$  以上であるか否かを判別する（ステップ T3）。バッファ内データ量  $Dbuf$  がコード  $m$  伝送開始しきい値  $Tth-(m+1)$  未満であれば（ステップ T3 の NO）、別のデータチャネル DCH を使用しなければならないほどパケットデータが伝送バッファ 11a に蓄積されていないということであるから、制御部 12 は、コード  $m$  伝送開始判定タイマ  $Tstr-(m+1)$  の停止処理（ステップ T4）を実行した後、当該伝送開始制御処理を終了する。

一方、バッファ内データ量  $Dbuf$  がコード  $m$  伝送開始しきい値  $Tth-(m+1)$  以上であれば（ステップ T3 の YES）、制御部 12 は、コード  $m$  伝送開始判定タイマ  $Tstr-(m+1)$  を既に起動したか否かを判別する（ステップ T5）。コード  $m$  伝送開始判定タイマ  $Tstr-(m+1)$  を起動していなけ

れば（ステップT 5のNO）、制御部12は、コードm伝送開始判定タイマ Tstr-(m+1)を起動し（ステップT 6）、その後当該伝送開始制御処理を終了する。一方、コードm伝送開始判定タイマ Tstr-(m+1)を起動していれば（ステップT 5のYES）、制御部12は、コードm伝送開始判定タイマ Tstr-(m+1)がタイムアウトしたか否かを判別する（ステップT 7）。

コードm伝送開始判定タイマ Tstr-(m+1)がタイムアウトしていなければ（ステップT 7のNO）、バッファ内データ量 Dbuf がコードm伝送開始しきい値 Tth-(m+1)を一時的に超えただけかもしれないので、制御部12は、この伝送開始制御処理を終了する。その後、次の無線フレームの開始タイミング経過後に、バッファ内データ量 Dbuf がコードm伝送開始しきい値 Tth-(m+1)以上でかつコードm伝送開始判定タイマ Tstr-(m+1)がタイムアウトしていれば（ステップT 7のYES）、制御部12は、現使用コード数mを1つインクリメントした後（ステップT 8）、第mデータチャネルを介した通信を開始する。その後、制御部12は、ステップT 2に戻って、すべてのデータチャネルDCHを使用したか否かを判別し、まだすべてを使用していない場合にはステップT 3からの処理を繰り返し実行する。

#### 実施例6.

第12図は、この発明の実施例6に係る下りパケットデータのマルチコード伝送を説明する図である。

上記実施例1ないし5では、パケットデータの伝送開始制御について説明している。これに対して、この実施例6では、パケットデータの伝送停止制御を例にとっている。

基地局2は、伝送すべき下りパケットデータが存在し、下りパケット

データを伝送している状態において、伝送バッファ 11a から下りパケットデータが無くなったか否かを監視している。下りパケットデータが無くなった場合、基地局 2 は、このタイミングに応答してデータチャンネル IDCH を介した伝送を停止し始める。

具体的には、制御部 12 は、伝送バッファ 11a から下りパケットデータが無くなったことを検出した場合、この検出に応答して下り第 4 データチャンネル IDCH 4 を介した伝送を停止する。その後、制御部 12 は、所定フレーム遅延後、下り第 3 データチャンネル IDCH 3 に係る伝送を停止する。さらに、制御部 12 は、所定フレーム遅延後、下り第 2 データチャンネル IDCH 2 に係る伝送を停止し、当該下り第 2 データチャンネル IDCH 2 の伝送停止から所定フレーム遅延後、下り第 1 データチャンネル IDCH 1 の伝送を停止する。なお、上り制御チャンネル OCH については、第 12 図(e)に示すように、下り同期はずれにより伝送を停止する。

第 13 図は、上りパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。上りパケットデータの場合も同様に、移動局 1 は、上りパケットデータが無くなったことに応答して上り第 4 データチャンネル ODCH 4 に係る伝送を停止し、その後所定フレーム遅延するたびに、上り第 3、上り第 2 および上り第 1 データチャンネル ODCH 3、ODCH 2 および ODCH 1 に係る伝送を順に停止する。

以上のようにこの実施例 6 によれば、パケットデータの伝送を停止する際に、1 つの呼に割り当てられているすべてのデータチャンネル DCH について同時に伝送停止するのではなく、所定フレームの遅延において 1 チャンネルずつ順に伝送を停止する。したがって、伝送電力の急激な低下を抑制できる。そのため、移動局 1 および基地局 2 は、閉ループ伝送電力制御を良好に行うことができる。

より具体的には、移動局 1 にてデータ伝送が停止された場合、他ユーザに係る移動局 1 は、基地局 2 から指示された伝送電力の低下を、データ伝送を開始した移動局 1 の電力低下に追随して行うことができる。また、基地局 2 にて移動局 1 宛のデータ伝送が停止された場合、基地局 2 は、他ユーザに係る移動局 1 から指示された伝送電力の低下を、上記データ伝送を停止したことによる電力低下に追随して行うことができる。よって、他ユーザに係る移動局 1 および基地局 2 の無駄な電力消費を抑制することができる。

#### 実施例 7.

第 14 図は、この発明の実施例 7 に係るパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。この実施例 7 は、上記実施例 6 をより具体的に説明するためのものである。

送信局は、1つの呼に割り当てられている4つのデータチャネル DCH 1 ~ DCH 4 に関し、伝送開始制御処理と同じパラメータを使用する。具体的には、送信局は、マルチコード数 Ccode、同時処理コード数 Cnum および遅延フレーム数 Cfrm を使用している。マルチコード数 Ccode は、伝送開始制御処理と同様に、1つの呼に割り当てられているデータチャネル数を示している。同時処理コード数 Cnum は、同時に処理を停止するチャネル数を示している。遅延フレーム数 Cfrm は、他のデータチャネルに係る伝送停止からの遅延幅を示している。これらのパラメータは、伝送開始制御処理と同様に、予め設定されているものである。第 14 図の例では、マルチコード数 m、同時処理コード数 Cnum および遅延フレーム数 Cfrm はそれぞれ 4、1 および 1 に設定されている。

伝送バッファ 11a からパケットデータが無くなった場合、送信局は、この無くなったタイミングに応答して、4つのデータチャネル DCH 1

～DCH4に係る伝送を停止し始める。この場合、すべてのデータチャンネルDCHにおいて同時に伝送すべきデータフレームが無くなるわけではなく、通常、異なるタイミングで無くなる。そこで、伝送すべきデータフレームが無くなった場合には、送信局は、いわゆるアイドルフレーム（Idle）を伝送することとしている。

この実施例7では、第3および第4データチャンネルDCH3およびDCH4が同じタイミングでデータフレームが無くなり、その1フレーム後に、第1および第2データチャンネルDCH1およびDCH2が同じタイミングでデータフレームが無くなる。したがって、送信局は、第3および第4データチャンネルDCH3およびDCH4に係るデータフレームの伝送が終了すると、当該データフレームの終了に応答してアイドルフレームを伝送する。

このような状況において、送信局は、第14図(e)に示すように、伝送バッファ11aからパケットデータが無くなったことに応答して、第4データチャンネルDCH4に係る伝送を停止する。具体的には、この実施例7の場合には、第4データチャンネルDCH4を介したアイドルフレームを1フレーム伝送するタイミングですべてのデータチャンネルにおけるデータフレームの伝送が終了する。したがって、送信局は、2フレーム目のアイドルフレームの伝送を終了した時点で第4データチャンネルDCH4に係る伝送を停止する。

また、送信局は、遅延フレーム数C<sub>frm</sub>として1が設定されていることを考慮し、第14図(d)に示すように、第4データチャンネルDCH4に係る伝送停止から1フレーム経過後に、第3データチャンネルDCH3に係る伝送を停止する。上述したように、第3データチャンネルDCH3は、第4データチャンネルDCH4と同じタイミングでデータフレームが無くなる。したがって、第4データチャンネルDCH4よりも1フレーム多い

3 フレームのアイドルフレームを伝送した後に、第3データチャネルDCH 3に係る伝送は停止することになる。

さらに、送信局は、第14図(c)に示すように、第3データチャネルDCH 3に係る伝送停止から1フレーム経過後に、第2データチャネルDCH 2に係る伝送を停止する。この場合、3フレームのアイドルフレームを伝送した後に、第2データチャネルDCH 2の伝送は停止する。

さらにまた、送信局は、第14図(b)に示すように、第2データチャネルDCH 2に係る伝送停止から1フレーム経過後に、第1データチャネルDCH 1に係る伝送を停止する。この場合、4フレームのアイドルフレームを伝送した後に、第1データチャネルDCH 1の伝送は停止する。

第15図は、遅延フレーム数Cfrmを2に設定した場合におけるパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。すなわち、送信局は、第4データチャネルDCH 4に係る伝送停止タイミングから2フレーム経過後に、第3データチャネルDCH 3に係る伝送を停止する。また、送信局は、第3データチャネルDCH 3に係る伝送を停止したタイミングから2フレーム経過後に、第2データチャネルDCH 2に係る伝送を停止し、さらにその2フレーム経過後に、第1データチャネルDCH 1に係る伝送を停止する。

第16図は、遅延フレーム数Cfrmを3に設定し、かつ同時処理コード数Cnumを2に設定した場合におけるパケットデータのマルチコード伝送を説明するための図である。すなわち、送信局は、2つのデータチャネルに係る伝送を同時に停止する。より具体的には、送信局は、第4および第3データチャネルDCH 4およびDCH 3に係る伝送停止から3フレーム経過したタイミングに応答して、第2および第1データチャネルDCH 2およびDCH 1に係る伝送を同時に停止する。

以上のようにこの実施例7によれば、パケットデータの伝送を停止す

る際に、遅延フレーム数  $C_{frm}$  および同時処理コード数  $C_{num}$  を適当に設定することにより、種々のパターンで伝送を停止できる。したがって、伝送電力の低下パターンを任意に設定できる。そのため、周囲の電波環境に適した所望の伝送電力制御を実現できる。

#### 実施例 8.

第 17 図は、この発明の実施例 8 に係る伝送停止制御処理を説明するためのフローチャートである。この実施例 8 は、上記実施例 6 および 7 をより一層具体的に説明するためのものである。

この伝送停止制御処理は、実施例 3 において第 8 図を用いて説明した伝送開始制御処理に類似している。相違点は、ステップ U 1、ステップ U 3、ステップ U 8、ステップ U 9 およびステップ U 10 である。すなわち、ステップ U 1 では、伝送バッファ 11a からパケットデータが無くなったか否かを判別する処理である。ステップ U 3 は、伝送を停止していくたびに使用データチャネルが減っていくことを考慮し、現使用コード数  $m$  が 0 よりも大きいかな否かを判別する処理である。すなわち、現使用コード数が 0 であれば、伝送を停止するデータチャネルが存在しないからである。ステップ U 8 は、第  $m$  データチャネル  $DCH_m$  に係る伝送を停止する処理である。ステップ U 9 における相違点は、1 つのデータチャネル  $DCH$  に係る伝送を停止した場合に、現使用コード数  $m$  を 1 つデクリメントする点である。ステップ U 10 は、上記ステップ U 3 と同じ理由から、現使用コード数  $m$  が 0 よりも大きいかな否かを判別する処理である。

#### 実施例 9.

第 18 図は、この発明の実施例 9 に係る伝送停止制御処理を説明する



ための概念図である。

上記実施例 6 ないし 8 では、伝送バッファ 11a 内にパケットデータが無くなったタイミングに応答して、伝送停止制御処理を実行している。この場合、伝送バッファ 11a にパケットデータが無くなるまでは、1 つの呼に割り当てられているすべてのデータチャネル DCH を介した伝送を継続し、その後異なるタイミングで伝送を停止していく。これに対して、この実施例 9 では、伝送バッファ 11a にパケットデータがまだ蓄積されている状況においてデータチャネル DCH を介した伝送を異なるタイミングで停止していく。

より詳述すれば、この伝送停止制御処理は、制御部 12 により行われる。制御部 12 は、バッファ内データ量  $Dbuf$  に基づいて、伝送を停止するチャネルを決定する。より具体的には、制御部 12 は、バッファ内データ量  $Dbuf$  とコード  $m$  伝送停止しきい値  $Sth-m$  との比較結果およびコード  $m$  伝送停止時間  $Tstp-m$  に基づいて、伝送停止チャネルを決定する。コード  $m$  伝送停止しきい値  $Sth-m$  およびコード  $m$  伝送停止時間  $Tstp-m$  は、上記コード  $(m+1)$  伝送開始しきい値  $Tth-(m+1)$  およびコード  $(m+1)$  伝送開始時間  $Tstr-(m+1)$  と同様に、伝送環境に適した値に設定される。

さらに具体的には、制御部 12 は、バッファ内データ量  $Dbuf$  を常時監視している。この監視の結果、バッファ内データ量  $Dbuf$  がコード 4 伝送停止時間  $Tstp-4$  にわたってコード 4 伝送停止しきい値  $Sth-4$  以下であったタイミングに응答して、第 4 データチャネル DCH 4 に係る伝送を停止する。

また、制御部 12 は、バッファ内データ量  $Dbuf$  がコード 3 伝送停止時間  $Tstp-3$  にわたってコード 4 伝送停止しきい値  $Sth-4$  よりも小さなコード 3 伝送停止しきい値  $Sth-3$  以下であったタイミングに응答して、第 3 データチャネル DCH 3 に係る伝送を停止する。さらに、制御部 12

は、バッファ内データ量  $Dbuf$  がコード 2 伝送停止時間  $Tstp-2$  にわたってコード 3 伝送停止しきい値  $Sth-3$  よりも小さなコード 2 伝送停止しきい値  $Sth-2$  以下であったタイミングに応答して、第 2 データチャネル  $DCH 2$  に係る伝送を停止する。さらにまた、制御部 12 は、バッファ内データ量  $Dbuf$  がコード 1 伝送停止時間  $Tstp-1$  にわたって 0 であったタイミングに応答して、第 1 データチャネル  $DCH 1$  に係る伝送を停止する。

このように、バッファ内データ量  $Dbuf$  に基づいて伝送停止タイミングが決定される。したがって、他のデータチャネルの伝送停止からの遅延幅は、比較的ランダムとなる。より具体的には、第 19 図に示すように、第 4 データチャネル  $DCH 4$  と第 3 データチャネル  $DCH 3$  との間の遅延幅は 2 フレームで、第 3 データチャネル  $DCH 3$  と第 2 データチャネル  $DCH 2$  との間の遅延幅は 1 フレームで、第 2 データチャネル  $DCH 2$  と第 1 データチャネル  $DCH 1$  との間の遅延幅は 2 フレームである。

以上のようにこの実施例 9 によれば、バッファ内データ量  $Dbuf$  が所定の伝送停止時間  $Tstp-m$  にわたって所定の伝送停止しきい値  $Sth-m$  以下であったときにデータチャネル  $DCH$  ごとに順に伝送を停止していく。したがって、伝送電力の急激な低下を防止できる。そのため、移動局 1 および基地局 2 は、上記実施例 6 と同様に、閉ループ伝送電力制御を良好に行うことができる。ゆえに、移動局 1 および基地局 2 の無駄な電力消費を抑制することができる。

しかも、バッファ内データ量  $Dbuf$  が少なくなっていくに従って使用するデータチャネル数を減らしていく。したがって、すべてのデータチャネルをバッファ内データ量  $Dbuf$  が 0 になるまで継続的に使用する場合よりも他ユーザに対する干渉電力を少なくすることができる。

### 実施例 10.

第20図は、この発明の実施例10に係る伝送停止制御処理を説明するためのフローチャートである。この実施例10は、上記実施例9をより具体的に説明するためのものである。

制御部12は、保有している無線フレームの開始タイミングに応答して、最初に現使用コード数 $m$ を取得する(ステップU1)。次いで、制御部12は、この取得された現使用コード数 $m$ が0よりも大きいかなかを判別する(ステップU2)。現使用コード数 $m$ が0よりも小さければ(ステップU2のNO)、1つの呼に対して割り当てられているすべてのデータチャネルDChの伝送を停止しているから、制御部12は、当該伝送停止制御処理を停止する。

一方、現使用コード数 $m$ が0よりも大きければ(ステップU2のYES)、制御部12は、バッファ内データ量 $Dbuf$ が予め定められているコード $m$ 伝送停止しきい値 $Sth-m$ 以下であるかなかを判別する(ステップU3)。バッファ内データ量 $Dbuf$ がコード $m$ 伝送停止しきい値 $Sth-m$ よりも大きければ(ステップU3のNO)、制御部12は、コード $m$ 伝送停止タイマ $Tstp-m$ の停止処理(ステップU4)を実行した後、当該伝送停止制御処理を停止する。

一方、バッファ内データ量 $Dbuf$ がコード $m$ 伝送停止しきい値 $Sth-m$ 以下であれば(ステップU3のYES)、制御部12は、コード $m$ 伝送停止タイマ $Tstp-m$ を既に起動したかなかを判別する(ステップU5)。コード $m$ 伝送停止タイマ $Tstp-m$ を起動していなければ(ステップU5のNO)、制御部12は、コード $m$ 伝送停止タイマ $Tstp-m$ を起動し(ステップU6)、その後当該伝送停止制御処理を終了する。一方、コード $m$ 伝送停止タイマ $Tstp-m$ を起動していれば(ステップU5のYES)、制御部12は、コード $m$ 伝送停止タイマ $Tstp-m$ がタイムアウトしたかなかを

を判別する（ステップU7）。

コードm伝送停止タイマ Tstp-m がタイムアウトしていなければ（ステップU7のNO）、バッファ内データ量 Dbuf がコードm伝送停止しきい値 Sth-m を一時的に下回っただけかもしれないので、制御部12は、この伝送停止制御処理を終了する。その後、次の無線フレームの開始タイミング経過後に、バッファ内データ量 Dbuf がコードm伝送停止しきい値 Sth-m 以下でかつコードm伝送停止タイマ Tstp-m がタイムアウトしていれば（ステップU7のYES）、制御部12は、現使用コード数mを1つデクリメントした後（ステップU8）、第mデータチャネル DCHm を介した通信を終了する。その後、制御部12は、ステップU2に戻って、すべてのデータチャネル DCH の伝送を終了したか否かを判別し、まだすべての伝送を終了していない場合にはステップU3からの処理を繰り返し実行する。

#### 他の実施例

この発明の実施例の説明は以上のとおりであるが、この発明は上述の実施例に限定されるものではない。たとえば上記実施例では、1つの呼に対して割り当てられるチャネルの数を4としている。しかし、当該チャネルの数は4以外の整数であってもよいことはもちろんである。

以上のように、この発明によれば、第1無線局は、1つの呼に係るパケットデータの発生まで伝送開始を禁止している状況において上記データが発生した場合、上記データ伝送をデータチャネル単位で所定時間ずらして順に開始する。したがって、すべてのデータチャネルに関して同時にデータ伝送を開始する場合に比べて、伝送電力の急激な増加を抑制できる。

そのため、干渉電力の急激な増加を防止できる。ゆえに、当該第1無線局とは異なる他の第1無線局は、第2無線局からの指示に基づく伝送電力の増加を上記干渉電力の増加に追随して行うことができる。よって、第1無線局と第2無線局との間の伝送品質の劣化を防止できる。そのため、信頼性の高いCDMA移動通信システムを構築することができる。

また、第1無線局は、1つの呼に係るパケットデータが無くなるまで伝送を継続している状況において上記データが無くなった場合、上記データ伝送をデータチャネル単位で所定時間ずらして順に停止する。したがって、すべてのデータチャネルに関して同時にデータ伝送を停止する場合に比べて、伝送電力の急激な低下を抑制できる。

そのため、干渉電力の急激な低下を防止できる。ゆえに、当該第1無線局とは異なる他の第1無線局は、第2無線局からの指示に基づく伝送電力の低下を上記干渉電力の低下に追随して行うことができる。よって、第1無線局の無駄な電力消費を防止できる。

さらに、所定時間ではなく伝送すべきデータ量に基づいてデータ伝送を開始する場合には、データ量が伝送開始しきい値を超えなければデータ伝送は開始されないから、データ量が少ない場合には、使用されるデータチャネル数が制限される。したがって、データ量が少ない場合において、すべてのデータチャネルを使用するときよりも伝送電力の急激な増加を抑制できる。

さらにまた、伝送すべきデータ量が伝送開始しきい値以上である状態が伝送開始時間にわたって維持された場合に限ってデータ伝送を開始する場合には、突発的なノイズなどに起因する誤制御を防止できる。

さらに、所定時間ではなく伝送すべきデータ量に基づいてデータ伝送を停止する場合には、データが無くなった後ではなくデータ伝送中にデータチャネル使用を停止するから、データが無くなった後にはじめてデ

ータチャネル使用を停止する場合よりも伝送電力の急激な低下を有効に抑制できる。

さらにまた、伝送すべきデータ量が伝送停止しきい値以下である状態が伝送停止時間にわたって維持された場合に限ってデータ伝送を停止する場合には、突発的なノイズなどに起因する誤制御を防止できる。

さらに、同時に伝送開始または伝送停止をするデータチャネルを1または複数に設定できる場合には、伝送環境に適した伝送電力制御を実現できる。

#### 産業上の利用可能性

以上のように、本発明にかかる、C D M A (Code Division Multiple Access) 移動通信システムおよびこのC D M A 移動通信システムに適用されるC D M A 移動通信局ならびにC D M A パケット伝送方式は、マルチコード伝送、閉ループ伝送電力制御およびD T X (Discontinuous Transmission) 制御を適用するものである。

## 請 求 の 範 囲

1. C D M A 移動通信における 1 つの呼に係るパケットデータを所定の  
5 制御情報を共用して複数のデータチャネルを介して無線伝送するマルチ  
コード伝送手段と、

このマルチコード伝送手段により伝送されたパケットデータを受信し  
た通信相手局からの伝送電力の増加または減少の指示に基づいて、上記  
パケットデータを伝送する際の伝送電力を制御する伝送電力制御手段と、

10 上記パケットデータが発生するまでは上記マルチコード伝送手段にお  
ける伝送を開始させずに、上記パケットデータが発生した場合に、上記  
マルチコード伝送手段を制御し、上記パケットデータの伝送を上記デー  
タチャネル単位で所定時間ずらして開始させる伝送開始制御手段とを含  
む C D M A 移動通信局。

15

2. 請求項 1 において、上記伝送開始制御手段は、

パケットデータの発生を検出するパケット検出手段と、

このパケット検出手段によりパケットデータの発生が検出されるまで  
伝送開始が保留されている状況において、上記パケット検出手段により  
20 パケットデータの発生が検出された場合に、上記マルチコード伝送手段  
を制御し、上記複数のデータチャネルのうち第 1 のデータチャネルを介  
したデータ伝送を開始する第 1 伝送開始手段と、

この第 1 伝送開始手段により第 1 のデータチャネルを介したデータ伝  
送が開始されてから所定時間が経過したことに応答して、上記マルチコ  
25 ード伝送手段を制御し、上記複数のデータチャネルのうち上記第 1 のデ  
ータチャネルとは異なる第 2 のデータチャネルを介したデータ伝送を開

始する第2伝送開始手段とを含むものであるCDMA移動通信局。

3. 請求項1において、上記伝送開始制御手段は、

パケットデータの発生を検出するパケット検出手段と、

このパケット検出手段によりパケットデータの発生が検出されるまで伝送開始が保留されている状況において、上記パケット検出手段によりパケットデータの発生が検出された場合に、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記複数のデータチャネルのうち第1のデータチャネルを介したデータ伝送を開始する第1伝送開始手段と、

伝送すべきパケットデータ量が予め定められた伝送開始しきい値以上に達する場合に、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記複数のデータチャネルのうち上記第1のデータチャネルとは異なる第2のデータチャネルを介したデータ伝送を開始させる第2伝送開始手段とを含むものであるCDMA移動通信局。

4. 請求項3において、上記第2伝送開始手段は、伝送すべきパケットデータ量が上記伝送開始しきい値以上である状態が所定の伝送開始時間にわたって継続した場合に限り、上記第2のデータチャネルを介したデータ伝送を開始するものであるCDMA移動通信局。

5. CDMA移動通信における1つの呼に係るパケットデータを所定の制御情報を共用して複数のデータチャネルを介して無線伝送するマルチコード伝送手段と、

このマルチコード伝送手段により伝送されたパケットデータを受信した通信相手局からの伝送電力の増加または減少の指示に基づいて、上記パケットデータを伝送する際の伝送電力を制御する伝送電力制御手段と、



上記マルチコード伝送手段により伝送されているパケットデータが無くなるまでは上記マルチコード伝送手段による伝送を停止させずに、上記パケットデータが無くなった場合に、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記データチャネルを介したデータ伝送を上記データチャネル単位で所定時間ずらして停止させる伝送停止制御手段とを含むCDMA移動通信局。

6. 請求項5において、上記伝送停止制御手段は、

上記マルチコード伝送手段により伝送されているパケットデータが無くなったことを検出するパケット検出手段と、

このパケット検出手段によりパケットデータが無くなったと検出されるまで上記マルチコード伝送手段による伝送が継続している状況において、上記パケット検出手段によりパケットデータが無くなったと検出された場合に、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記複数のデータチャネルのうち第1のデータチャネルを介したデータ伝送を停止する第1伝送停止手段と、

この第1伝送停止手段により第1のデータチャネルを介したデータ伝送が停止されてから所定時間が経過したことに応答して、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記複数のデータチャネルのうち上記第1のデータチャネルとは異なる第2のデータチャネルを介したデータ伝送を停止する第2伝送停止手段とを含むCDMA移動通信局。

7. 請求項5において、上記伝送停止制御手段は、

上記マルチコード伝送手段により伝送されているパケットデータが無くなったことを検出するパケット検出手段と、

このパケット検出手段によりパケットデータが無くなったと検出され

るまで上記マルチコード伝送手段による伝送が継続している状況において、上記パケット検出手段によりパケットデータが無くなったことが検出された場合に、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記複数のデータチャネルのうち第1のデータチャネルを介したデータ伝送を停止させる第1伝送停止手段と、

伝送すべきパケットデータ量が予め定められた伝送停止しきい値以下に達した場合に、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記複数のデータチャネルのうち上記第1のデータチャネルとは異なる第2のデータチャネルを介したデータ伝送を停止する第2伝送停止手段とを含むものであるCDMA移動通信局。

8. 請求項7において、第2伝送停止手段は、伝送すべきパケットデータ量が上記伝送停止しきい値以下である状態が所定の伝送停止時間にわたって継続した場合に限り、上記第2のデータチャネルを介したデータ伝送を停止するものであるCDMA移動通信局。

9. 請求項2ないし4および6ないし8のいずれかにおいて、第1のデータチャネルおよび／または第2のデータチャネルは、1または複数に設定可能であるCDMA移動通信局。

10. CDMA移動通信における1つの呼に係るパケットデータを所定の制御情報を共用して複数のデータチャネルを介して無線伝送するマルチコード伝送手段、および、伝送電力の増加または減少の指示に基づいて、上記パケットデータを伝送する際の伝送電力を制御する伝送電力制御手段を含む第1無線局と、

この第1無線局から無線伝送されたパケットデータを受信する受信手

段、および、この受信手段により受信された特定の packets データの電力と上記受信手段により受信された当該特定の packets データ以外の packets データの電力とに基づいて、伝送電力が予め定められた一定値だけ増加または減少するように、第1の無線局に対して指示する伝送電力指示手段を含む第2無線局とを備え、

上記第1無線局は、さらに、上記 packets データが発生するまでは上記マルチコード伝送手段における伝送を開始させずに、上記 packets データが発生した場合に、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記 packets データの伝送を上記データチャネル単位で所定時間ずらして開始させる伝送開始制御手段を含む CDMA 移動通信システム。

11. CDMA 移動通信における1つの呼に係る packets データを所定の制御情報を共用して複数のデータチャネルを介して無線伝送するマルチコード伝送手段、および、伝送電力の増加または減少の指示に基づいて、上記 packets データを伝送する際の伝送電力を制御する伝送電力制御手段を含む第1無線局と、

この第1無線局から無線伝送された packets データを受信する受信手段、および、この受信手段により受信された特定の packets データの電力と上記受信手段により受信された当該特定の packets データ以外の packets データの電力とに基づいて、伝送電力が予め定められた一定値だけ増加または減少するように、上記第1無線局に対して指示する伝送電力指示手段を含む第2無線局とを備え、

上記第1無線局は、さらに、上記マルチコード伝送手段により伝送されている packets データが無くなるまでは上記マルチコード伝送手段による伝送を停止させずに、上記 packets データが無くなった場合に、上記マルチコード伝送手段を制御し、上記データチャネルを介したデータ

伝送を上記データチャネル単位で所定時間ずらして停止させる伝送停止制御手段を含むCDMA移動通信システム。

12. 請求項10または11において、上記第1無線局は、基地局であり、

上記第2無線局は、複数の移動局であり、

上記特定の packets データは、自局宛の packets データであり、

上記特定の packets データ以外の packets データは、他の移動局宛の packets データであるCDMA移動通信システム。

13. 請求項10または11において、上記第1無線局は、複数の移動局であり、

上記第2無線局は、基地局であり、

上記特定の packets データは、特定の呼に接続されている移動局から伝送されてきた packets データであり、

上記特定の packets データ以外の packets データは、上記特定の呼以外の呼に接続されている移動局から伝送されてきた packets データであるCDMA移動通信システム。

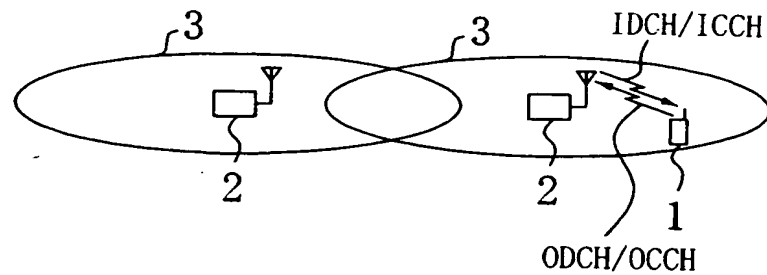
14. CDMA移動通信において1つの呼に係る packets データを所定の制御情報を共用して複数のデータチャネルを介して無線でマルチコード伝送する際に、上記 packets データが発生するまでは伝送を開始させずに、上記 packets データが発生した場合に、上記 packets データの伝送を上記データチャネル単位で所定時間ずらして開始させるCDMA packets 伝送方式。

15. CDMA移動通信において1つの呼に係るパケットデータを所定の制御情報を共用して複数のデータチャネルを介して無線でマルチコード伝送する際に、伝送すべきパケットデータが無くなるまでは伝送を停止させずに、上記パケットデータが無くなった場合に、上記データチャネルを介したデータ伝送を上記データチャネル単位で所定時間ずらして停止させるCDMAパケット伝送方式。

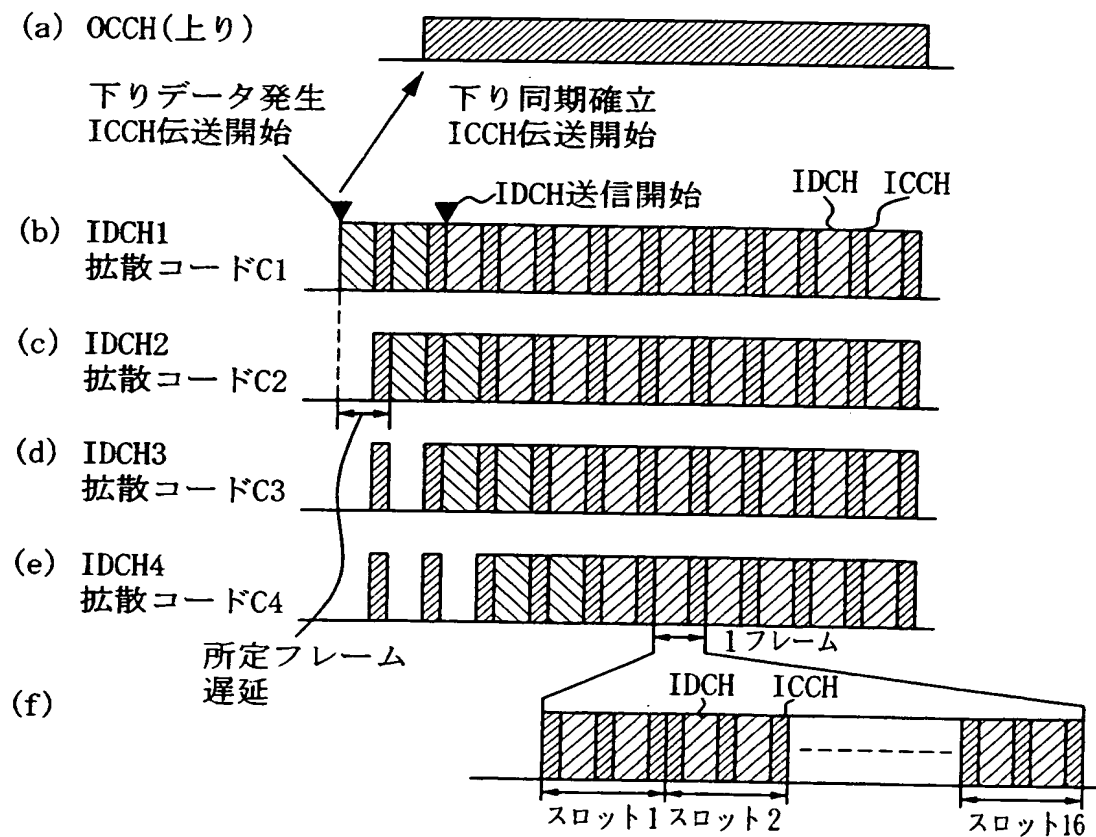
**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

1/15

第1図



第2図

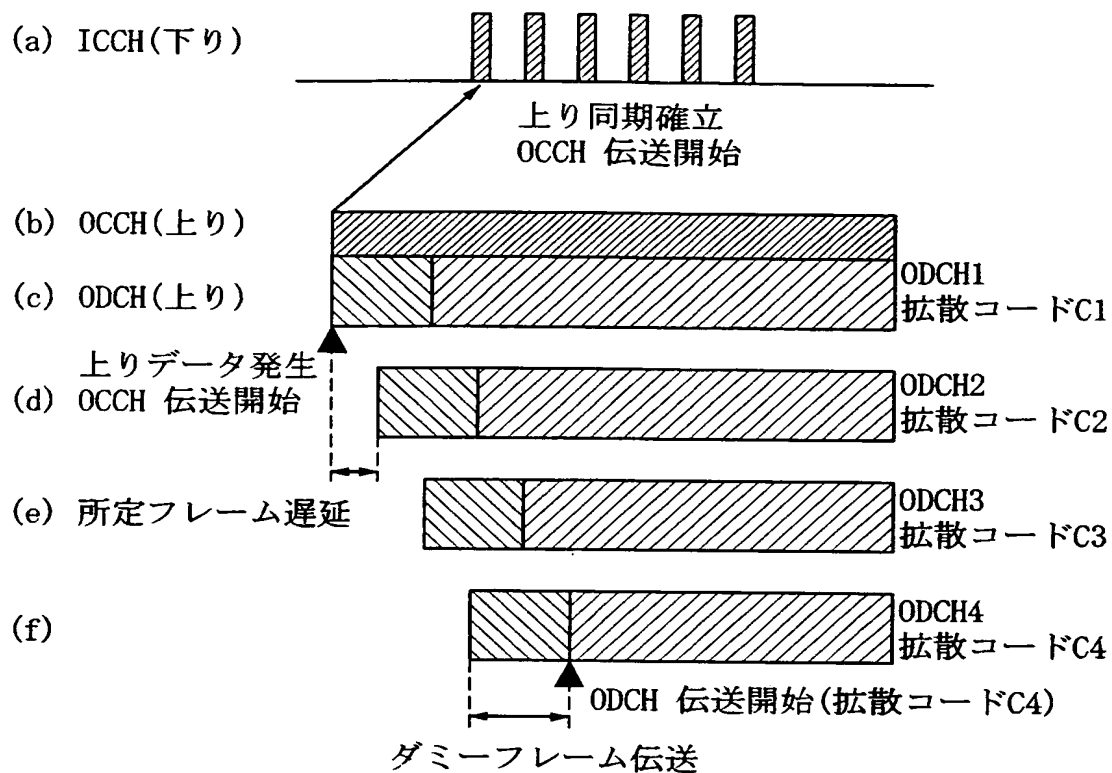


**THIS PAGE BLANK (USPTO)**



2/15

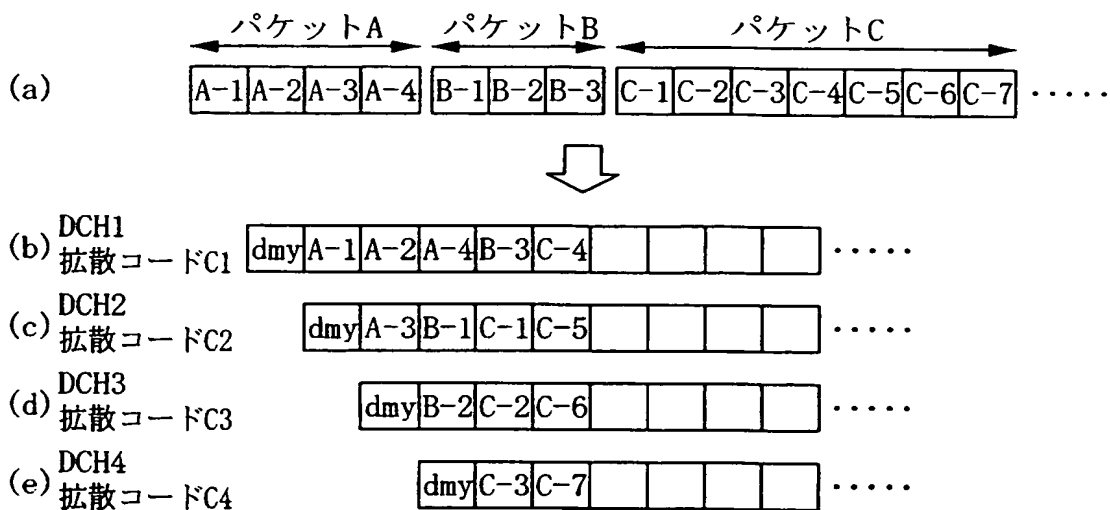
第3図



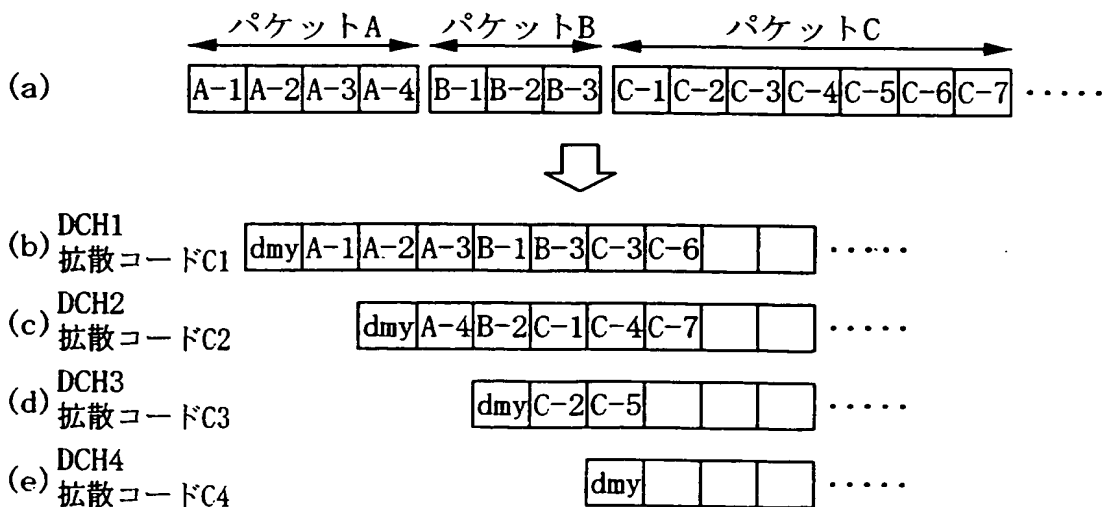
**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

3/15

第4図



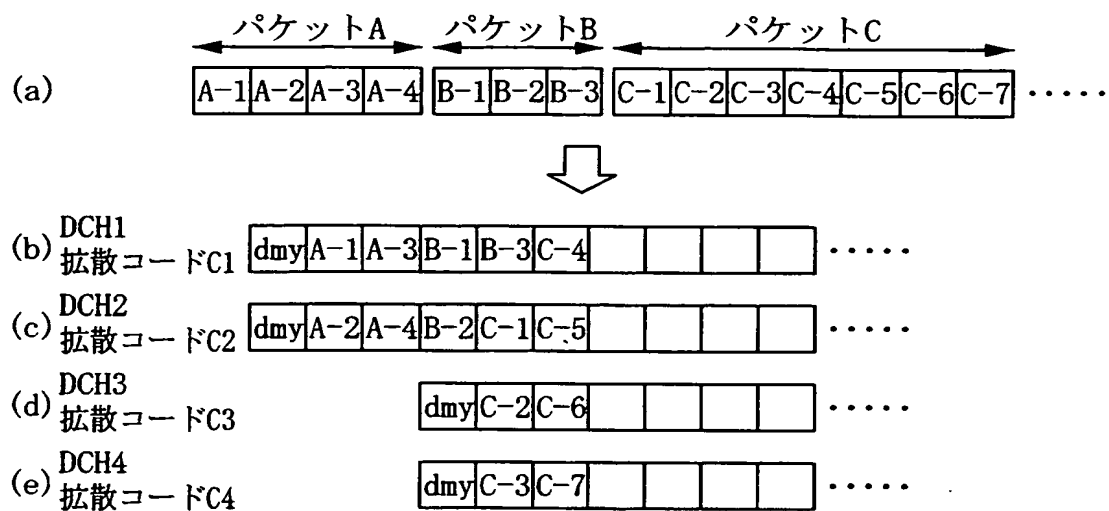
第5図



**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

4/15

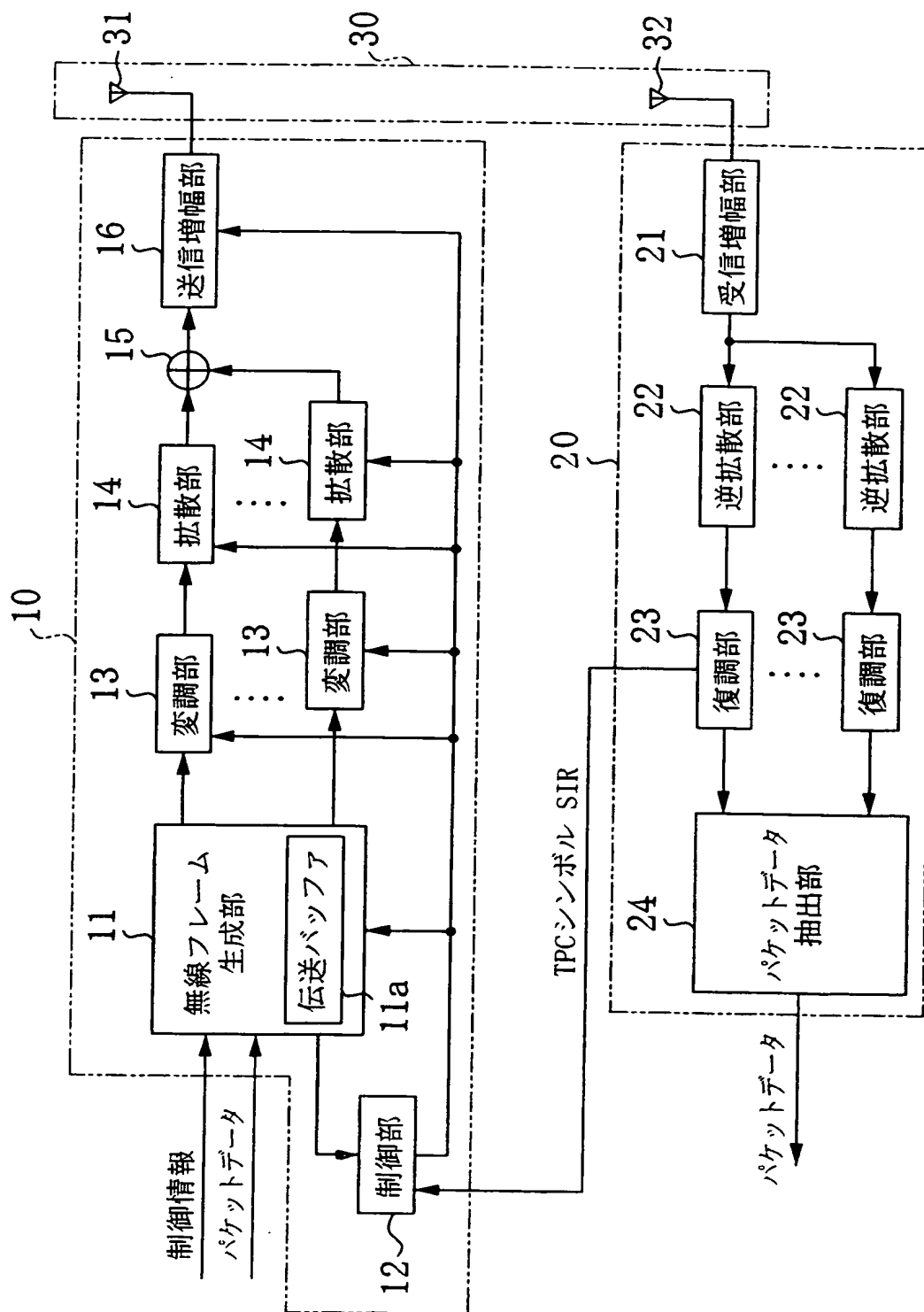
第6図



**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

5/15

第7図

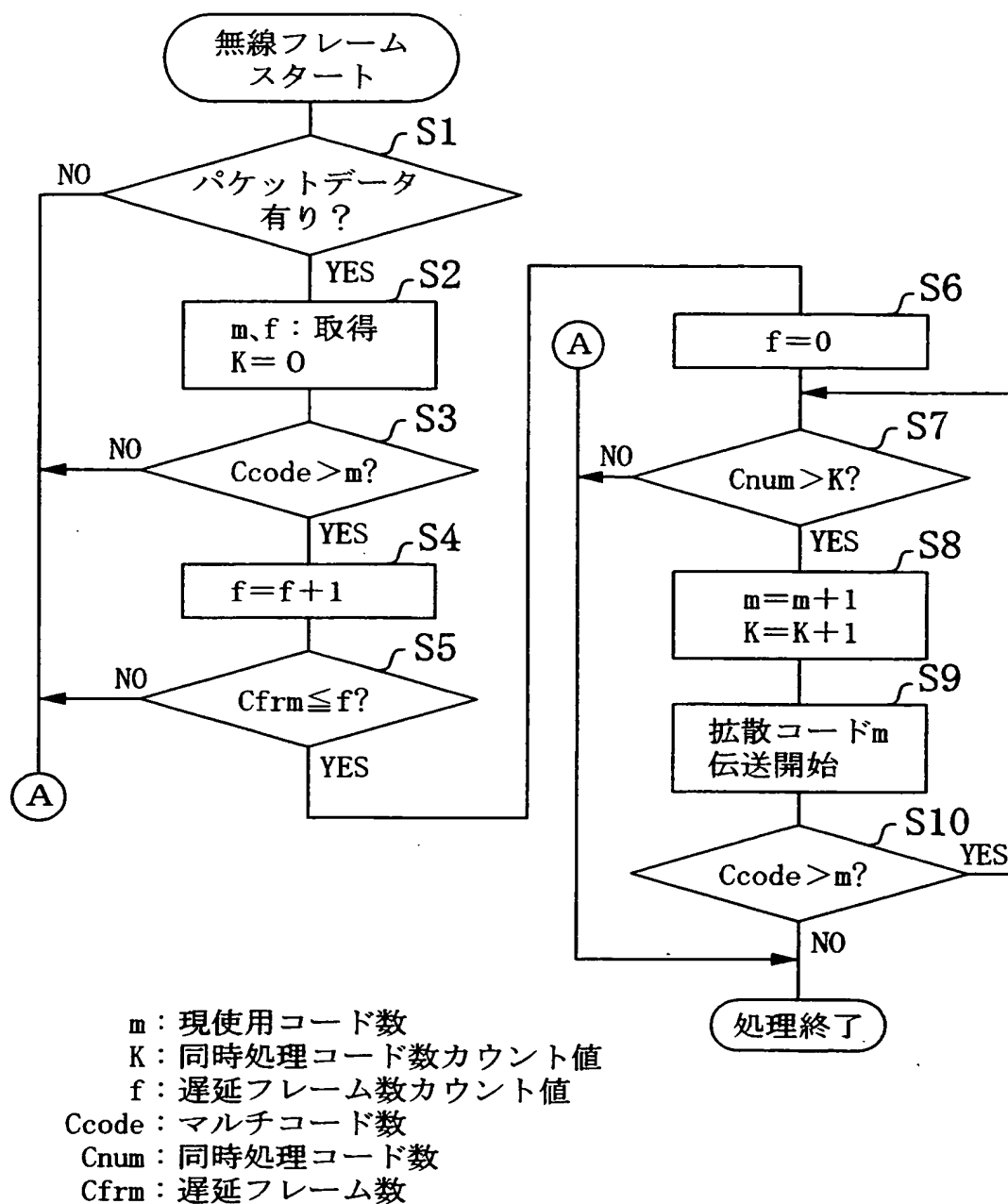


**THIS PAGE BLANK (USPTO)**



6/15

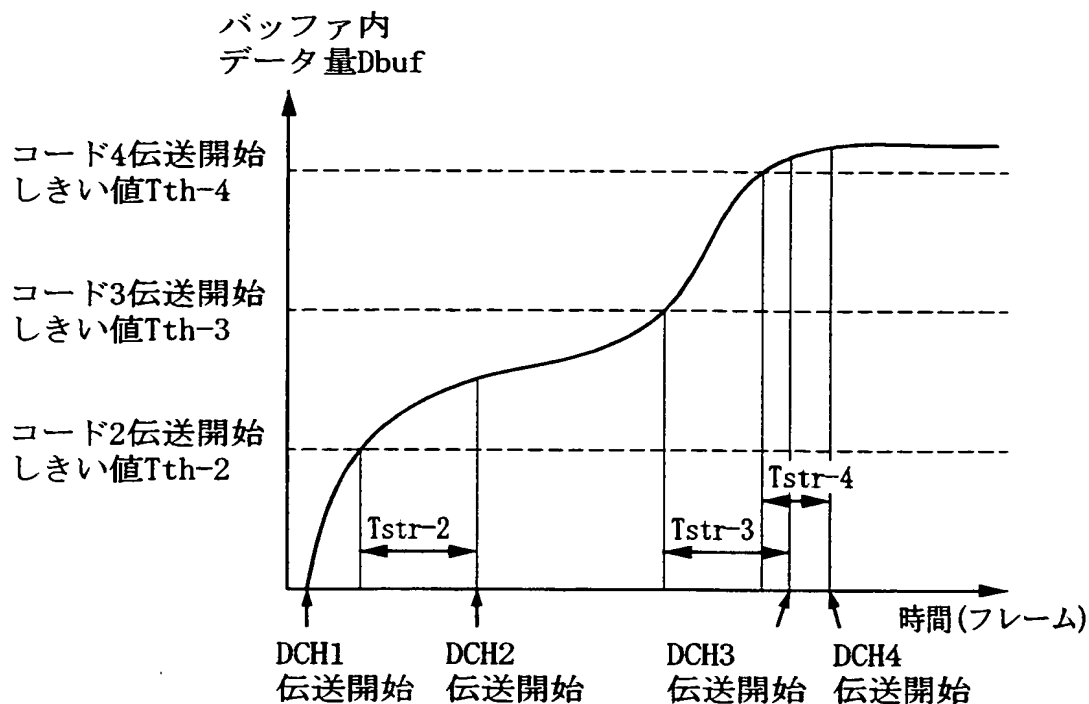
第8図



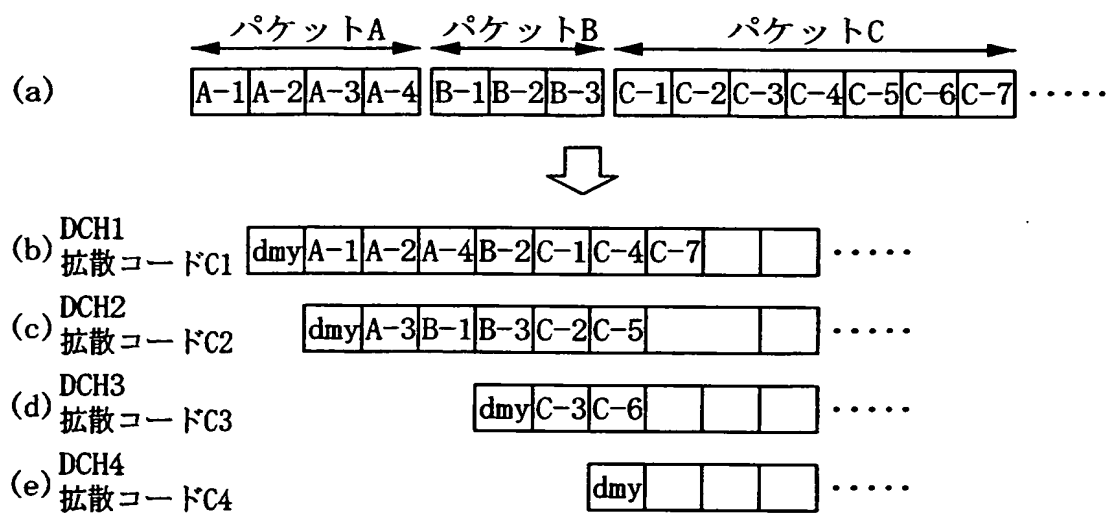
**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

7/15

第9図



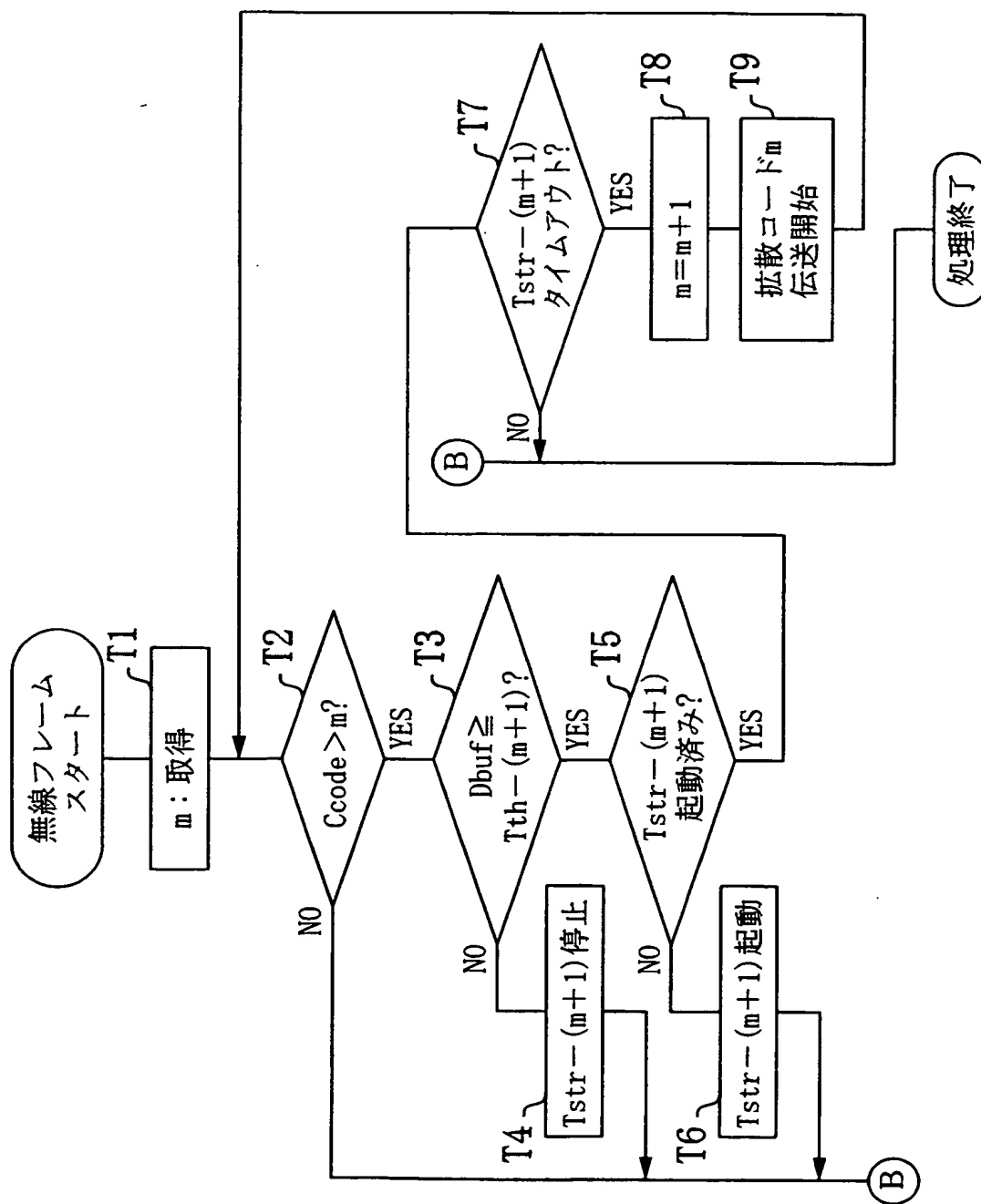
第10図



**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

8/15

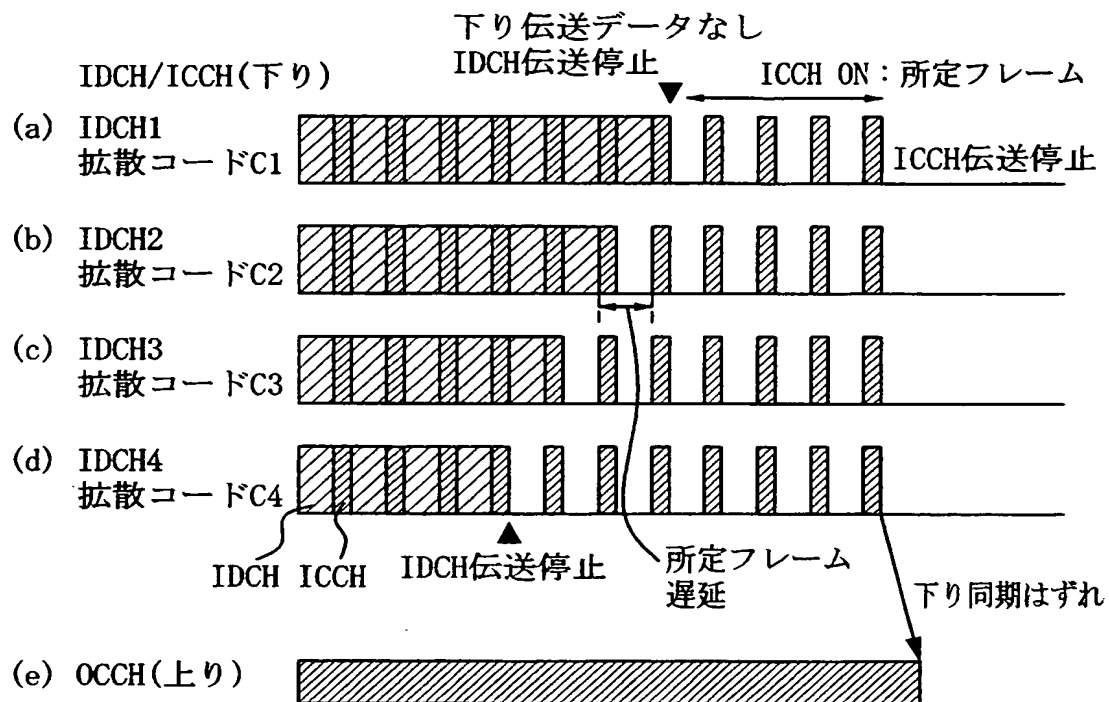
第11図



**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

9/15

第12図

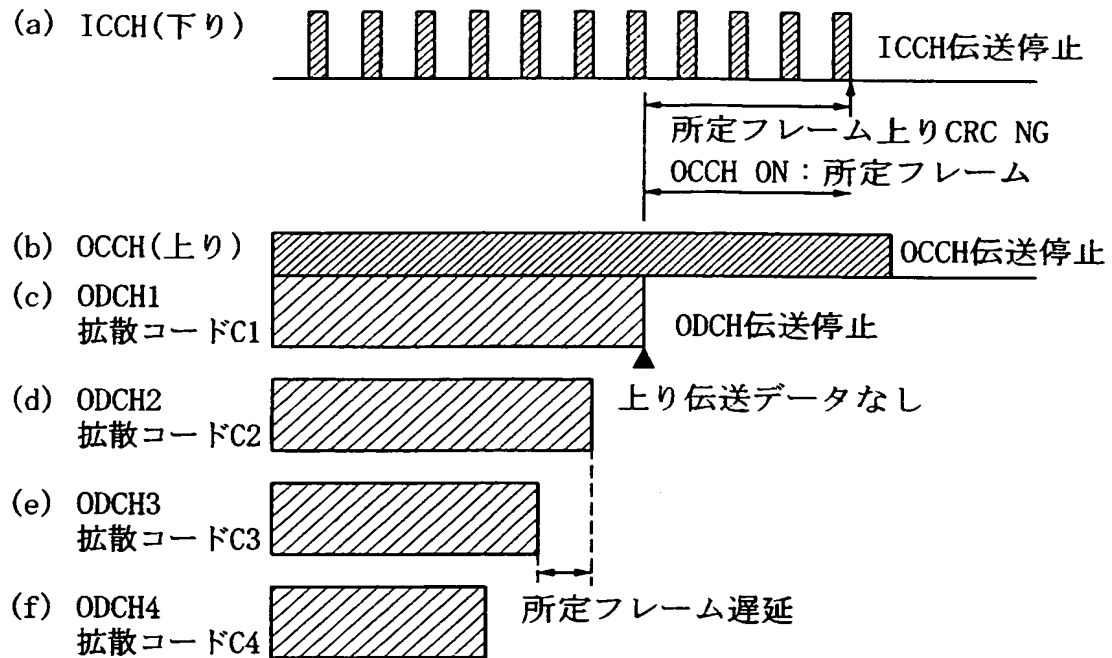


**THIS PAGE BLANK (USPTO.)**

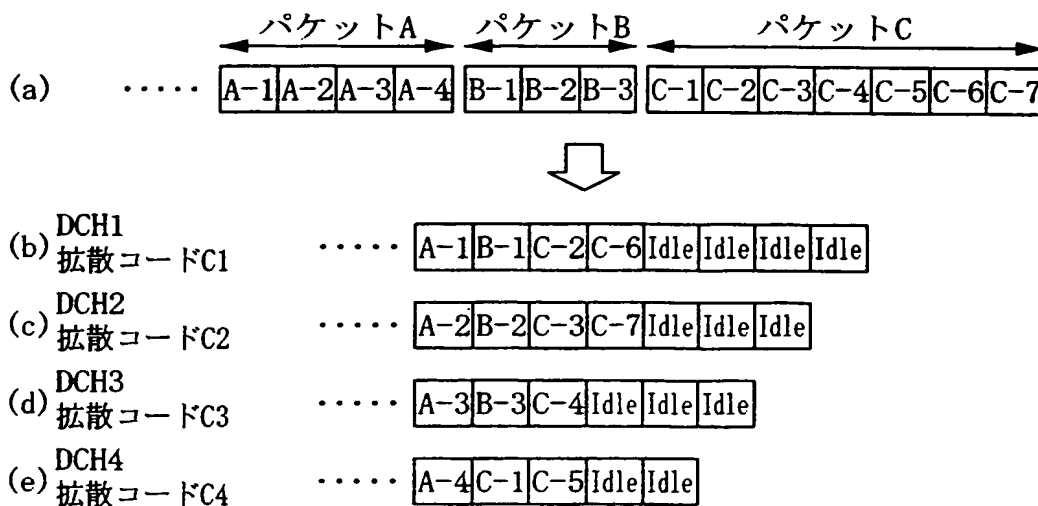


10/15

第13図



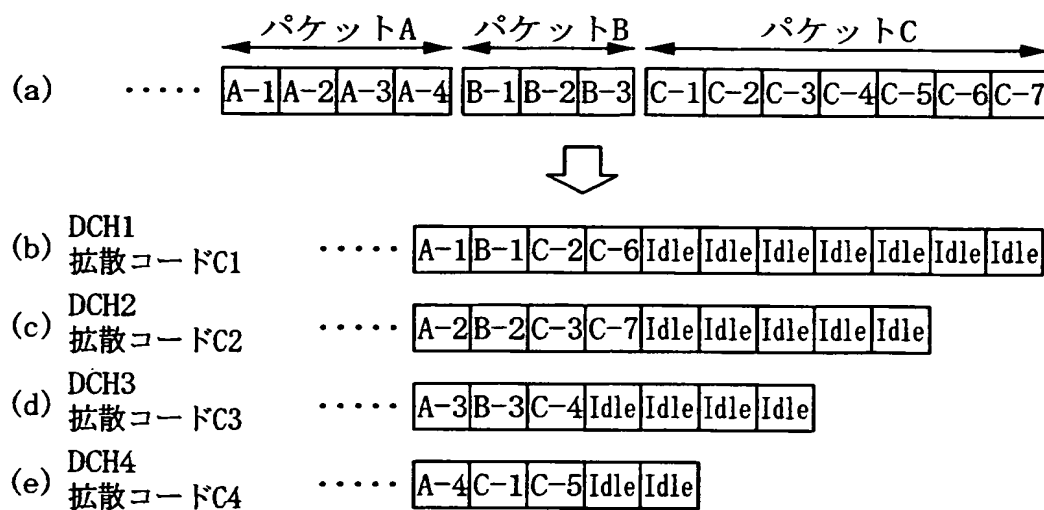
第14図



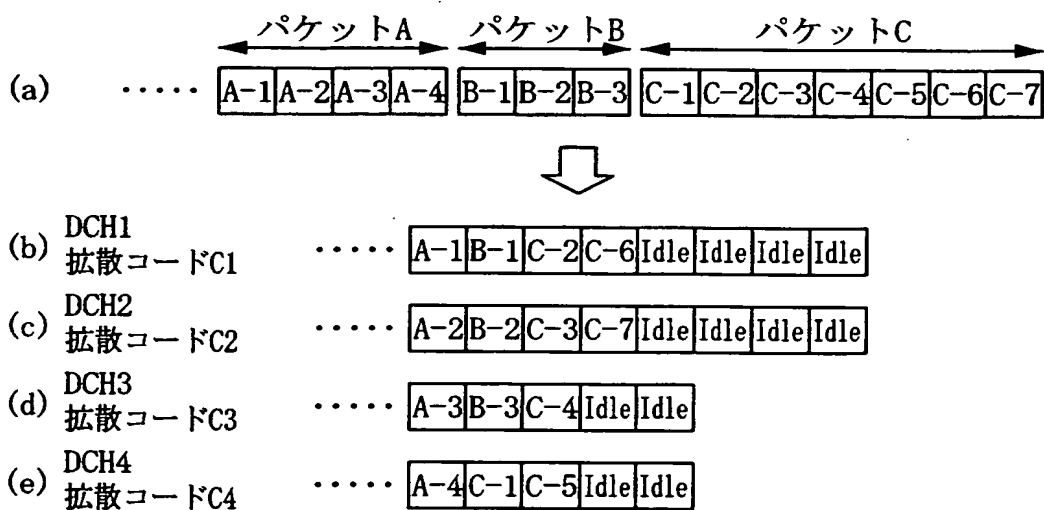
**THIS PAGE BLANK (USP 10)**

11/15

第15図



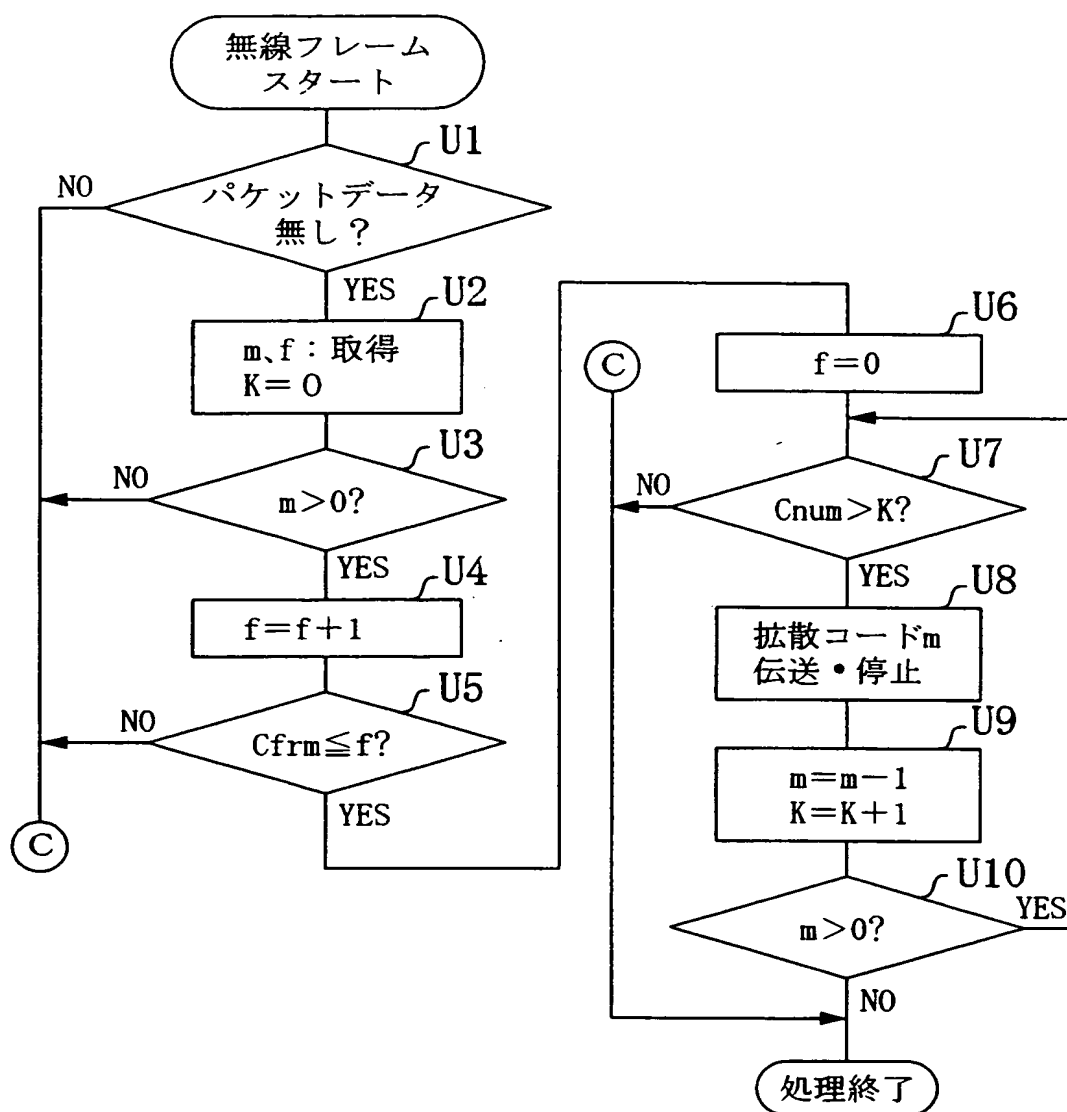
第16図



**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

12/15

第17図

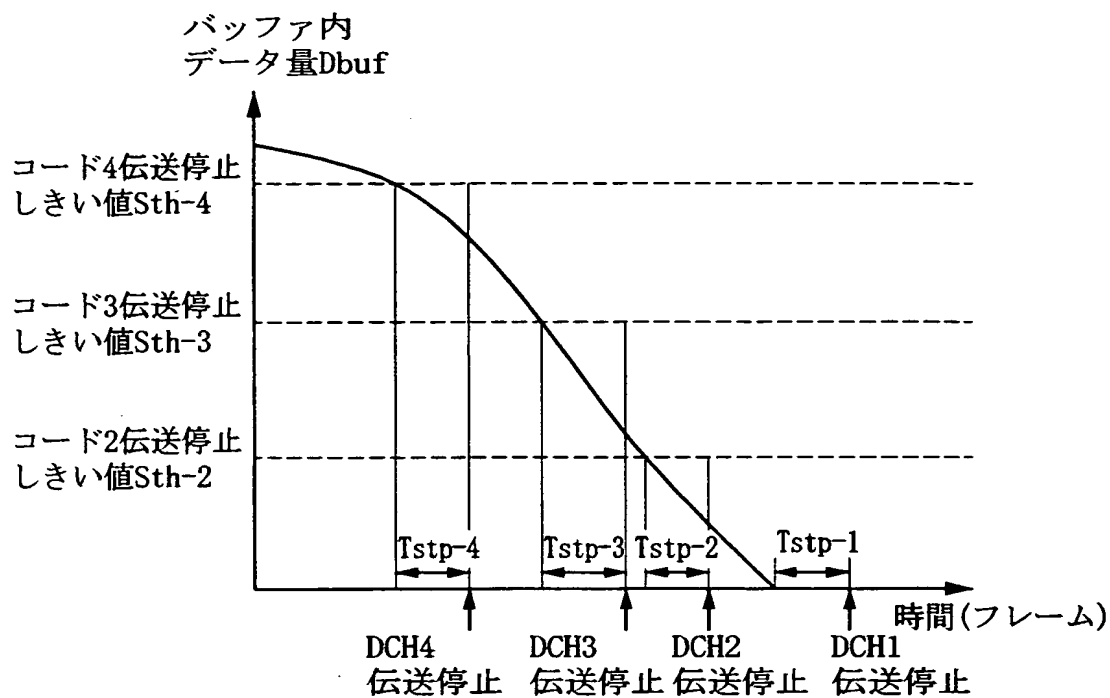


m: 現使用コード数  
K: 同時処理コード数カウント値  
f: 遅延フレーム数カウント値  
Cnum: 同時処理コード数  
Cfrm: 遅延フレーム数

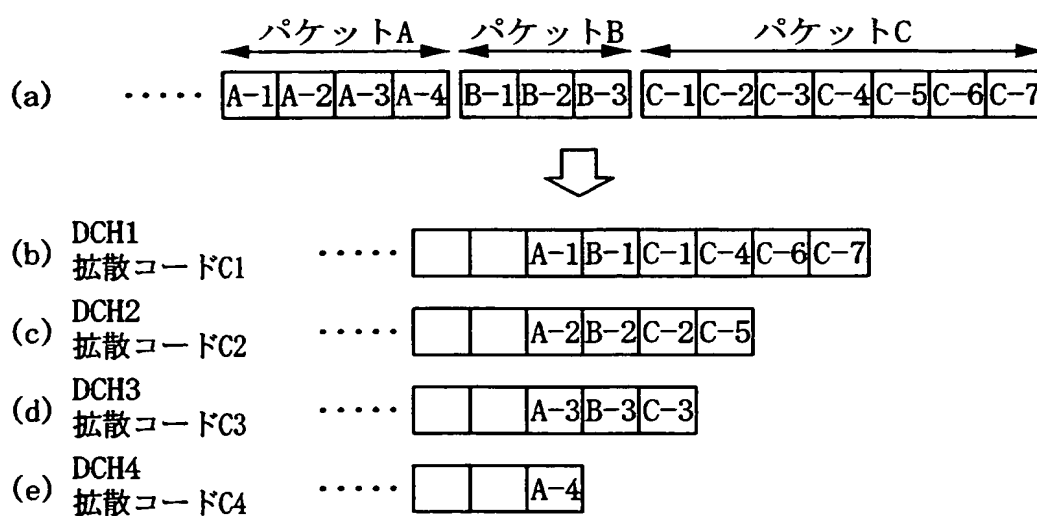
**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

13/15

第18図



第19図

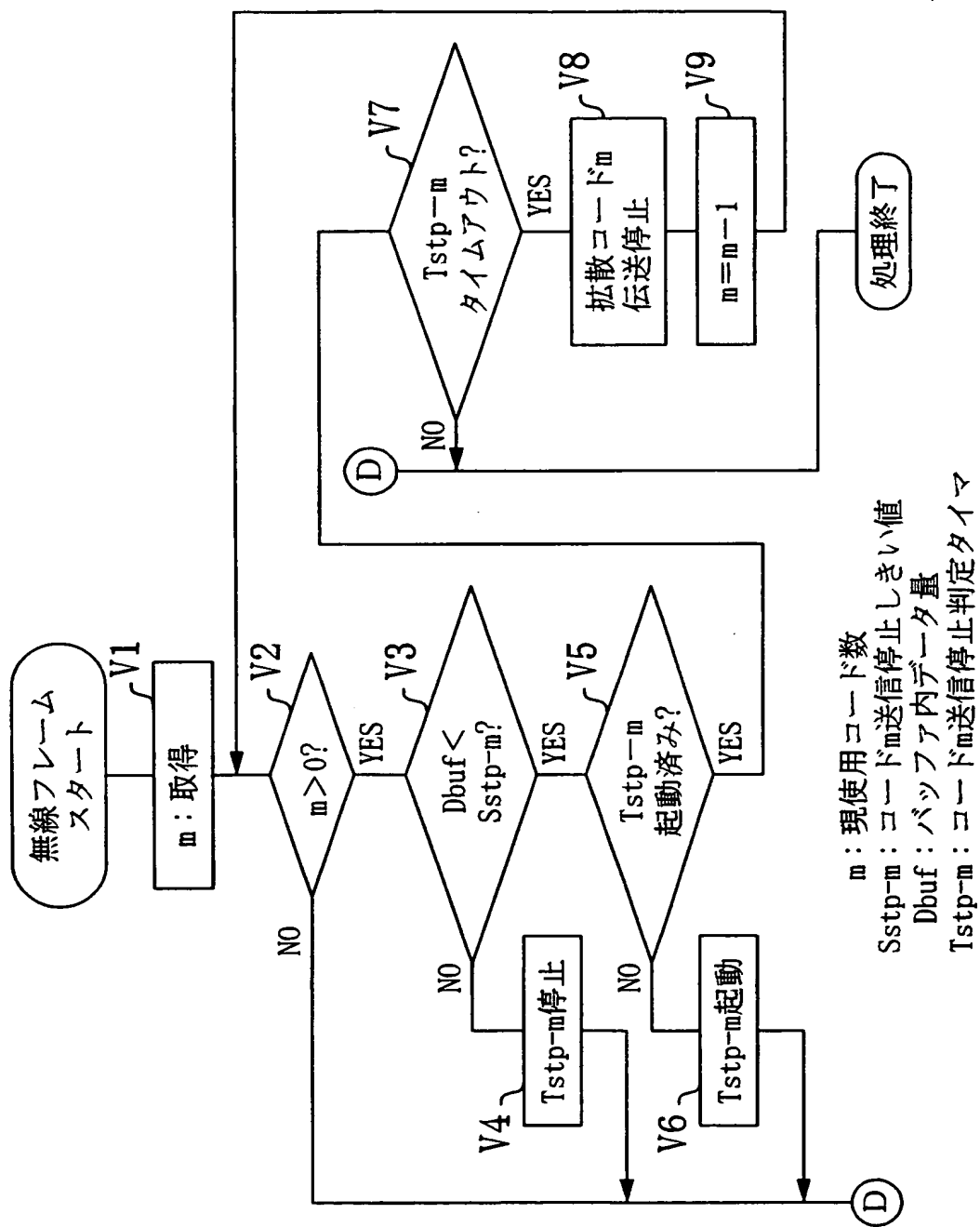


**THIS PAGE BLANK (USP 16)**



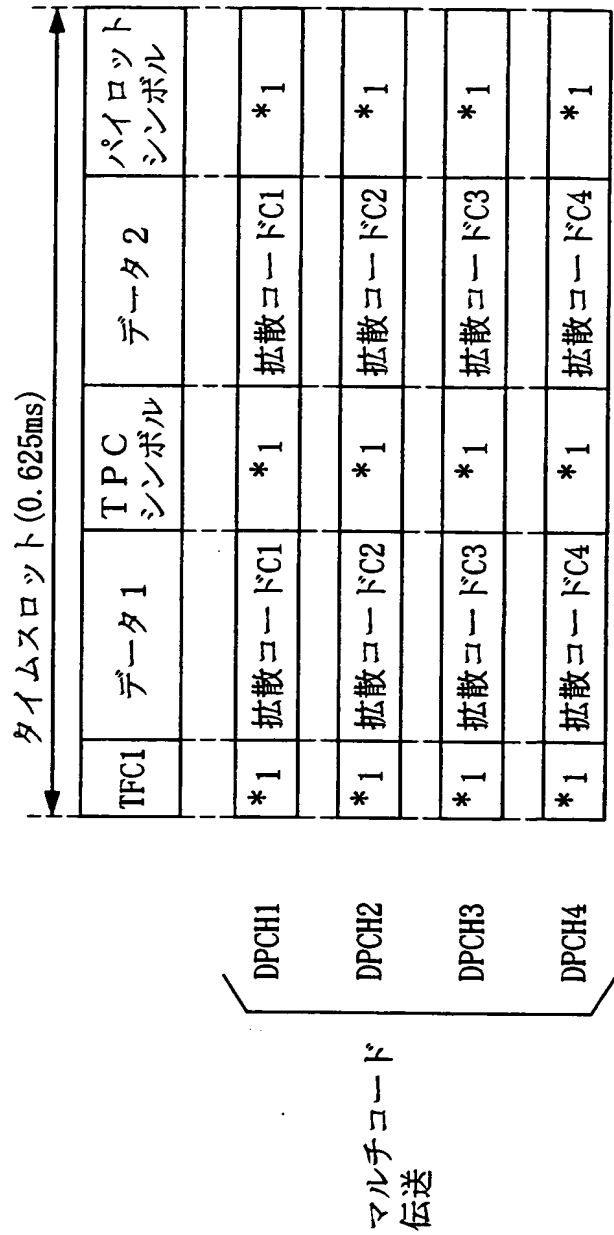
14/15

第20図



**THIS PAGE BLANK (USPIL)**

第21図



\*1: 拡散コードC1

DPCH: Dedicated Physical Channel

**THIS PAGE BLANK (USPTO)**

## INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP00/04681

## A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER

Int.Cl<sup>7</sup> H04B 7/26,  
H04J 13/04

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

## B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

Int.Cl<sup>7</sup> H04B 1/69-1/713, 7/24-7/26,  
H04Q 7/06-7/38,  
H04J 13/00-13/06

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Jitsuyo Shinan Koho	1992-1996	Toroku Jitsuyo Shinan Koho	1994-2000
Kokai Jitsuyo Shinan Koho	1971-2000	Jitsuyo Shinan Toroku Koho	1996-2000

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)

## C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
P, A	JP, 2000-151557, A (NEC Corporation), 30 May, 2000 (30.05.00), Full text; Figs. 1 to 14 & GB, 2345414, A	1-15
A	JP, 10-178413, A (NEC Corporation), 30 June, 1998 (30.06.98), Full text; Figs. 1 to 5 & US, 6097713, A	1-15

☐ Further documents are listed in the continuation of Box C.

☐ See patent family annex.

\* Special categories of cited documents:  
 "A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance  
 "E" earlier document but published on or after the international filing date  
 "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)  
 "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means  
 "P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

"T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention  
 "X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone  
 "Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art  
 "&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search  
29 September, 2000 (29.09.00)

Date of mailing of the international search report  
10 October, 2000 (10.10.00)

Name and mailing address of the ISA/  
Japanese Patent Office

Authorized officer

Facsimile No.

Telephone No.

**THIS PAGE BLANK (USPTO,**

## 国際調査報告

国際出願番号 PCT/JP00/04681

## A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl<sup>7</sup> H04B 7/26,  
H04J 13/04

## B. 調査を行った分野

## 調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl<sup>7</sup> H04B 1/69-1/713, 7/24-7/26,  
H04Q 7/06-7/38,  
H04J 13/00-13/06

## 最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報 1992-1996年  
日本国公開実用新案公報 1971-2000年  
日本国登録実用新案公報 1994-2000年  
日本国実用新案登録公報 1996-2000年

## 国際調査で使用した電子データベース (データベースの名称、調査に使用した用語)

## C. 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
P, A	JP, 2000-151557, A (日本電気株式会社) 30. 5月. 2000 (30. 05. 00) 全頁, 第1-14図 & GB, 2345414, A	1-15
A	JP, 10-178413, A (日本電気株式会社) 30. 6月. 1998 (30. 06. 98) 全頁, 第1-5図 & US, 6097713, A	1-15

☐ C欄の続きにも文献が列举されている。☐ パテントファミリーに関する別紙を参照。

## \* 引用文献のカテゴリー

「A」特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの  
「E」国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの  
「L」優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献 (理由を付す)  
「O」口頭による開示、使用、展示等に言及する文献  
「P」国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

の日の後に公表された文献

「T」国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの  
「X」特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの  
「Y」特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの  
「&」同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日

29. 09. 00

国際調査報告の発送日

10.10.00

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁 (ISA/JP)  
郵便番号100-8915  
東京都千代田区霞が関三丁目4番3号

特許庁審査官 (権限のある職員)

齋藤 哲

5 J

4232

電話番号 03-3581-1101 内線 3534

**This Page Blank (uspto)**